

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE MEXICO
FACULTAD DE INGENIERIA



**DISEÑO E IMPLEMENTACION DE UN PROBADOR
DE CIRCUITOS INTEGRADOS POR MEDIO DE
COMPUTADORA.**

ROBERTO KHOURI SOLIS

FALLA DE ORIGEN

1989



UNAM – Dirección General de Bibliotecas Tesis Digitales Restricciones de uso

DERECHOS RESERVADOS © PROHIBIDA SU REPRODUCCIÓN TOTAL O PARCIAL

Todo el material contenido en esta tesis está protegido por la Ley Federal del Derecho de Autor (LFDA) de los Estados Unidos Mexicanos (México).

El uso de imágenes, fragmentos de videos, y demás material que sea objeto de protección de los derechos de autor, será exclusivamente para fines educativos e informativos y deberá citar la fuente donde la obtuvo mencionando el autor o autores. Cualquier uso distinto como el lucro, reproducción, edición o modificación, será perseguido y sancionado por el respectivo titular de los Derechos de Autor.

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE MEXICO

FACULTAD DE INGENIERIA

DIRECTOR: M. en I. JUAN CARLOS ROA BEIZA

TITULO: DISEÑO E IMPLEMENTACION DE UN PROBADOR DE
CIRCUITOS INTEGRADOS POR MEDIO DE COMPUTADORA.

OBJETIVO:

Desarrollar instrumentación digital de alta calidad, que facilite el diagnóstico y mantenimiento de fallas en equipo electrónico para Ingenieros en Computación e Ingenieros en Electrónica. ~

Permitirá por un método de comparación, detectar circuitos integrados dañados dentro de los sistemas electrónicos, sin necesidad de extraerlos para verificarlos.

El sistema mostrará en pantalla el "CI" con su configuración de patas indicando en forma visual el adecuado o mal funcionamiento de éste.

INDICE

I.	INTRODUCCION	1
II.	DESCRIPCION DE LA COMPUTADORA COCO 3	5
	DESCRIPCION GENERAL	5
	DESCRIPCION DEL SISTEMA	6
	ESPECIFICACIONES	11
	CARACTERISTICAS DE IMPRESION	17
	INTERFASE DE CASSETTE	17
	CONECTOR DE CARTUCHO	18
	TEORIA DE OPERACION	18
	CPU	18
	COMPATIBILIDAD CON EL 6800	22
	CARACTERISTICAS ARQUITECTONICAS	22
	CARACTERISTICAS DE HARDWARE	23
	CARACTERISTICAS DE SOFTWARE	24
	DESCRIPCION DE REGISTROS	26
	DESCRIPCION DE PINES	28
	DRAM'S	37
	ROM	38
	PIA'S	40
	EDITOR ASSEMBLER	44
III.	SELECCION DE CIRCUITOS INTEGRADOS	56

IV. IMPLEMENTACION DEL SOFTWARE	68
ESTRUCTURA DE SOFTWARE	69
DIAGRAMA DE FLUJO DE DATOS	69
DESCRIPCION DE SISTEMAS Y SUBSISTEMAS	69
DICCIONARIO DE DATOS	82
CARTA ESTRUCTURADA	86
PROGRAMA EN BASIC	88
PROGRAMA EN ENSAMBLADOR	103
V. DISEÑO DEL HARDWARE	116
DESCRIPCION DEL FUNCIONAMIENTO DE LOS CI'S ..	116
PIA	116
DECODIFICADOR	123
EPROM Y RAM	124
LISTA DE COMPONENTES	124
FUNCIONAMIENTO	126
FUENTE DE PODER	126
BLOQUE DE SELECCION	128
BLOQUE DE ALMACENAMIENTO	131
BLOQUE DE PRUEBA	132
*** CONCLUSIONES	137
*** MANUAL DE USUARIO Y PRECAUCIONES	140
*** BIBLIOGRAFIA	159

CAPITULO 1

I N T R O D U C C I O N

Una de las principales causas por las que se incrementa el costo de mantenimiento del equipo electrónico, es ocasionado por la dificultad que se tiene de verificar un circuito integrado (CI) eficientemente dentro de su gabinete, independientemente de los elementos que puedan alterar su funcionamiento.

Algunos de los caminos a seguir para facilitar el mantenimiento del equipo son:

- 1.- Substituir los circuitos que se creen dañados hasta encontrar el (los) elemento(s) que realmente está(n) afectando el funcionamiento del equipo.

Esta técnica aun sigue siendo utilizada a pesar de que incrementa en gran escala el costo de reparación, ya que el técnico puede incurrir en los siguientes errores y por ende incrementar los costos:

- Dañar el circuito al momento de desmontarlo y no ser éste, el que provoca la falla. (Costo del CI).
- Dañar el circuito al montarlo, sin obtener

solución satisfactoria. (Costo del CI)

- Cuando dos o mas CI's son los dañados, se incrementa en gran medida el tiempo de su localización y verificación, por consiguiente esta técnica es ineficiente debido a la pérdida de tiempo que ocasiona montar y desmontar los CI's. (Costo Horas/Hombre)

2.- Colocar bases en todos los CI's.

El colocar bases a todos los CI's no es costeable, por lo que, solo en los CI's más costosos, tales como: microprocesadores y memorias, son insertados en bases. Pero puede también incurrirse en los errores mencionados en el punto anterior cuando se trata de circuitos MOS, no obstante, se eliminan los riesgos que existen al desoldar un circuito y el tiempo ocasionado cuando se cambia, disminuye considerablemente.

Notando las desventajas de las técnicas anteriores, el objetivo de este proyecto es diseñar y construir un probador de CI's computarizado, para facilitar el diagnóstico y mantenimiento de fallas en equipo electrónico.

Este proyecto se realizará en la computadora COCO 3 (Radio Shack TRS-80 color computer), debido a las facilidades que se tienen para su adquisición, además, del práctico manejo de los lenguajes con los que cuenta.

Con este probador de CI's no será necesario extraer el CI para verificar su buen o mal funcionamiento, puesto que, se contará con un interfaz que permitirá la conexión entre la computadora y el CI, pudiendo ésta leer los datos proporcionados por el circuito y analizarlos por medio de la comparación de una tabla de verdad almacenada en una memoria EPROM con la obtenida por la computadora, lo que evita:

- Riesgo de dañar algún circuito al extraerlo y probarlo.
- Certeza en el diagnóstico del equipo a probar.
- Reducción drástica del tiempo de revisión y costos de mano de obra.

En el momento de proporcionar a la computadora el número de circuito a probar, se desplegará en pantalla la configuración de patas, así como, cada uno de los estados bajo prueba y el número de circuito interno actual, que se esté probando en caso de que el CI tenga más de uno.

En caso de alguna discrepancia entre la tabla de verdad teórica y la generada se desplegará un letrero de ERROR en la esquina superior derecha, acompañado de un sonido. En este momento observaremos con mas cuidado el estado y el número de circuito interno en el que se encuentra la falla.

Se almacenó en memoria las tablas de verdad de 10 CI's, esto no limita al sistema, pues, si uno desea probar algún circuito que no se encuentre dentro de los seleccionados, tiene como opción el poder almacenar la información necesaria del circuito para después verificar su funcionamiento.

CAPITULO 2

DESCRIPCION DE LA COMPUTADORA COCO 3

En el presente capítulo se hará una breve descripción de la computadora COCO 3, así como su editor assembler.

DESCRIPCIÓN GENERAL

El sistema COCO 3 se compone de:

- Un teclado con 53 teclas para entrada de programas y datos.
- Una interfaz para televisión lo que permite tener un amplio rango de sonidos y gama de colores.
- Un microprocesador 6809E.
- Una ROM que contiene el lenguaje BASIC.
- Una RAM para almacenar programas y datos mientras la computadora está encendida (esta es expandible de 64 a 128 Kbyte opcional/extra).
- Una entrada de cartucho para cargar paquetes de programación.
- Dos interfases para joystick.
- Una interfase de alta velocidad para cassette,

lo que permite el almacenamiento de programas y datos. Estos son salvados a una velocidad de 1500 bauds aproximadamente (11,000 caracteres por minuto).

- Una interfase para impresora.

Es posible desplegar textos, gráficas (para lo cual se tienen disponibles 9 colores), generar tonos y efectos especiales.

El teclado contiene caracteres de escritura estándar, además de caracteres de control marcados con nombres especiales: break, enter, clear, etc..

DESCRIPCION DEL SISTEMA.

Las funciones principales de la COCO 3 son ejecutadas por 5 circuitos LSI (Larga Escala de Integración) de 40 patas, estos circuitos son etiquetados como CPU, SAM, VDG y dos FIA's; además, una Memoria de Acceso Aleatorio (RAM) y una Memoria de Solo Lectura (ROM). Con los circuitos anteriores y una fuente de poder, la COCO 3 operará y proveerá una salida de video compuesto y permitirá la comunicación con el exterior al conectarle interfases de I/O (fig. 1).

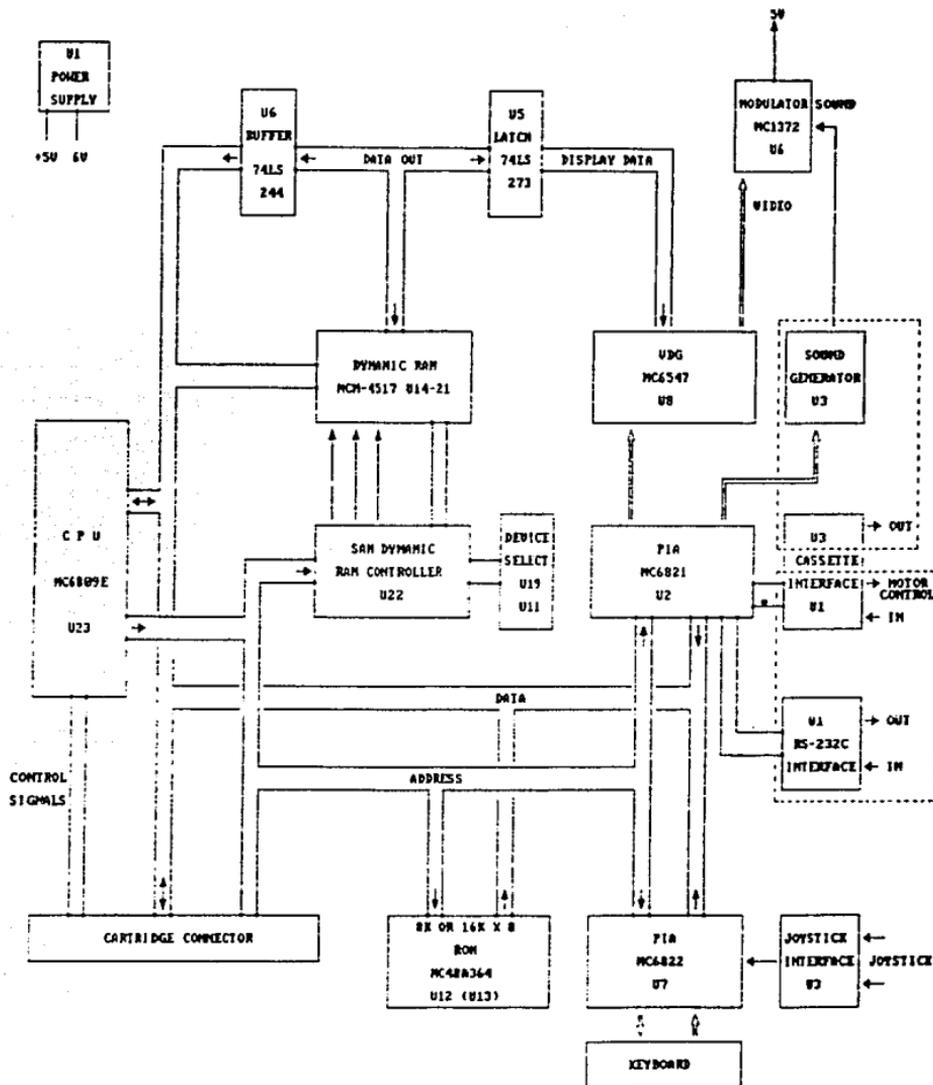


FIGURE 1

- CPU .- (Central Processor Unit).

La CPU es la unidad central de procesamiento, su función es ejecutar programas almacenados en la memoria central tomando sus instrucciones, examinándolas y ejecutándolas una tras otra.

La CPU también tiene una pequeña memoria de alta velocidad utilizada para almacenar resultados intermedios y cierta información de control.

Tiene la capacidad de ejecutar un limitado número de operaciones matemáticas y lógicas con los datos.

La CPU ejecuta cada instrucción en una serie de pasos que se muestra a continuación:

- a) Extrae de la memoria la siguiente instrucción y la lleva al registro de instrucción.
- b) Incrementa el contador del programa de modo que apunte a la dirección de la siguiente instrucción.
- c) Analiza el tipo de instrucción que acaba de extraer.
- d) Verifica si la instrucción requiere datos de la memoria y, si es así,

determina donde están situados.

- e) Extrae los datos si los hay y los carga en los registros internos de la CPU.
- f) Realiza la instrucción.
- g) Almacena los resultados en el lugar apropiado.
- h) Se regresa al inciso a).

- ROM .- (Read Only Memory).

Tiene la función de proveer al CPU con un conjunto predefinido de instrucciones en Basic.

En operación normal el CPU da un salto a la dirección de inicio en ROM después de que el switch del RESET ha sido presionado y entonces ejecuta el programa del RESET colocando al mismo nivel todos los dispositivos programables. posteriormente el intérprete de Basic, residente en ROM, se encontrará bajo control del CPU.

- RAM .- (Random Access Memory).

Provee el almacenamiento para los programas

y/o datos. La capacidad de una RAM MCM4517 es de 16K X 1. El número de circuitos a usar depende del tamaño de memoria que se quiera tener en la computadora. Se tiene como opción utilizar memorias MC6665 de 64K X 1, considerando que la memoria de la computadora tiene capacidad para expandirse hasta 128K. La RAM es también usada para desplegar el video, el que ocupa una porción diferente a la utilizada para el almacenamiento de programas. Durante la operación normal, el intérprete de Basic localizado en ROM, controlará la ejecución de los programas, localizados en RAM.

- SAM .- (Synchronous Address Multiplexer).

Este circuito es un componente central que provee el refresco y multiplexaje de direcciones para la RAM; además, proporciona los tiempos del sistema y de los dispositivos de selección.

- VDG .- (Video Display Generator).

Provee virtualmente toda la interfase de video

sobre un circuito y permite tener diversos modos gráficos y alfanuméricos. Los modos de operación del VDG son controlados por uno de los dos adaptadores de interfase periféricos (PIA's) usados en la COCO 3. Con esta información y datos de la RAM, el VDG genera información para la circuitería moduladora del video compuesto y de color.

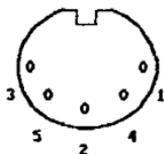
La circuitería restante de la COCO 3 está dedicada a la comunicación de entrada y salida. La parte más importante de la circuitería es el teclado, el que permite la entrada de información introducida por el usuario. Otros circuitos permiten la entrada de joysticks, entrada y salida de cassette y RS-232C.

ESPECIFICACIONES.

Voltaje	105-130 V, 60 Hz.
Corriente	0.18 Amperes.
Temperatura	12.8-29.4 grados centígrados.

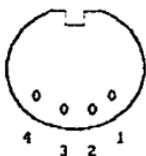
Altitud	-30 a 1830 metros sobre nivel del mar.
Microprocesador	MC6809E de Motorola. Velocidad del reloj: 0.896 MHz.
Memoria	RAM. 64K expandible a 128K. ROM. 8K de Basic standar (26-3026). 8K de Basic extendido (26-3027).
Teclado	53 teclas disponibles dentro de una matriz.
Video	Salida modulada RF, canal 3 o 4. 32 caracteres por 16 renglones. 8 colores disponibles. Resolución gráfica de 256 X 192 puntos.

Sonido	6 bit DAC. Bit particular. Entrada de cinta para cassette. Entrada de conector para cartucho.
Cassette	Velocidad de 1500 baud (fig 2).
RS-232C	Interfase de 3 hilos controlada por software (fig. 3).
Joystick	2 conectores. 0.25 a 4.75 V DC de entrada en 64 pasos (fig 4).
Expansión	Conector para cartucho de 40 patas. Todas las señales generales del CPU son necesarias para la interfase (fig 5).



- 1.- REMOTE CONTROL
- 2.- SIGNAL GROUND
- 3.- REMOTE CONTROL
- 4.- INPUT FROM RECORDER'S EARPHONE JACK
- 5.- OUTPUT TO RECORDER'S AUX OR MIC JACK

FIGURA 2

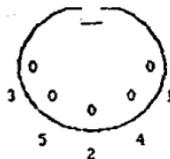


SIGNAL RS-232C

PIN #

CD	CARRIER DETECT (STATUS INPUT LINE)	1
RD	RECEIVE DATA	2
GROUND	ZERO VOLTAGE REFERENCE	3
TD	TRANSMIT DATA OUT	4

FIGURA 3



- 1.- COMPARATOR INPUT (RIGHT-LEFT)
- 2.- COMPARATOR INPUT (DOWN/UP)
- 3.- GROUND
- 4.- "FIRE" BUTTON, HIGH WHEN OPEN, LOW WHEN CLOSED
- 5.- V_{cc} , CURRENT-LIMITED +5VDC

FIGURE 4

PIN #	SIGNAL NAME	
1	N/C	
2	N/C	
3	HALT	HALT INPUT TO THE CPU
4	NMI	NON-MASKABLE INTERRUPT TO THE CPU
5	RESET	MAIN RESET AND POWER-UP CLEAR SIGNAL TO THE SYSTEM
6	E	MAIN CPU CLOCK (0.89 MHz)
7	Q	QUADRATURE CLOCK SIGNAL WHICH LOADS E
8	CART	INTERRUPT INPUT FOR CARTRIDGE DETECTION
9	+5V	+5 VOLTS (300mA)
10	D0	CPU DATA BIT 0
11	D1	CPU DATA BIT 1
12	D2	CPU DATA BIT 2
13	D3	CPU DATA BIT 3
14	D4	CPU DATA BIT 4
15	D5	CPU DATA BIT 5
16	D6	CPU DATA BIT 6
17	D7	CPU DATA BIT 7
18	R/W	CPU READ-WRITE SIGNAL
19	A0	CPU ADDRESS BIT 0
20	A1	CPU ADDRESS BIT 1
21	A2	CPU ADDRESS BIT 2
22	A3	CPU ADDRESS BIT 3
23	A4	CPU ADDRESS BIT 4
24	A5	CPU ADDRESS BIT 5
25	A6	CPU ADDRESS BIT 6
26	A7	CPU ADDRESS BIT 7
27	A8	CPU ADDRESS BIT 8
28	A9	CPU ADDRESS BIT 9
29	A10	CPU ADDRESS BIT 10
30	A11	CPU ADDRESS BIT 11
31	A12	CPU ADDRESS BIT 12
32	CTS	CARTRIDGE SELECT SIGNAL
33	GND	SIGNAL GROUND
34	GND	SIGNAL GROUND
35	SND	SOUND INPUT
36	SCS	SPARE SELECT SIGNAL
37	A13	CPU ADDRESS BIT 13
38	A14	CPU ADDRESS BIT 14
39	A15	CPU ADDRESS BIT 15
40	SLEMB	INPUT TO DISABLE DEVICE SELECTION

FIGURA 5

CARACTERISTICAS DE IMPRESION

- Velocidad de 600 bauds.
- 1 bit de start (cero lógico).
- 8 bits de datos (primer bit menos significativo).
- 2 bits de stop (uno lógico).
- No hay bit de paridad.
- 132 caracteres de impresión.
- Retorno automático del carro al fin de línea.

INTERFASE DE CASSETTE.

- Nivel de entrada sugerido para grabar:
1-5 Vpp
Zmin 220 Ohms
- Salida típica de la computadora para grabar:
800 mVpp
Z = 1 Kohm
- Switch automático de ON/OFF:
0.5 AmAx
6 V DC

CONECTOR DE CARTUCHO

Este conector tiene 40 patas y proporciona la posibilidad de utilizar paquetes de utilería de la COCO 3. Todas las señales importantes del bus del CPU están conectadas a éste.

El cartucho usado es ROM. Por medio del reloj Q conectado a la pata de interrupción del microprocesador, se detecta que la ROM está insertada; lo que genera una interrupción y ocasiona que la CPU ordene al Program Counter alterar la dirección en donde inicia la ROM.

TEORIA DE OPERACION.

C P U

El 6809 es un microprocesador en una sola pastilla que contiene una ampliación, y mayores ventajas que el del 6800. Tiene todos los registros programables del 6800 así como, la mayoría de sus líneas externas de datos, dirección y control, haciendolo compatible con el hardware de este microprocesador.

Posee mayor poder de cálculo ya que consta de 1,464

códigos de operación.

El incremento de la potencia del 6809 se debe, en su mayoría, a sus nuevas posibilidades de direccionamiento.

En este microprocesador se tiene una instrucción de multiplicación pero no la de división. El 6809 cuenta con el mismo bus de datos externo de 8 bit que utiliza el 6800; su bus de datos interno y los circuitos asociados, tienen un ancho de 16 bits, por lo que, el 6809 puede considerarse como un microprocesador de 16 bits (ver fig. 6).

Las transferencias de datos a través del bus del sistema 6809 se realizan de la forma semisíncrona, representada en la fig 7.

Existen 3 versiones del 6809

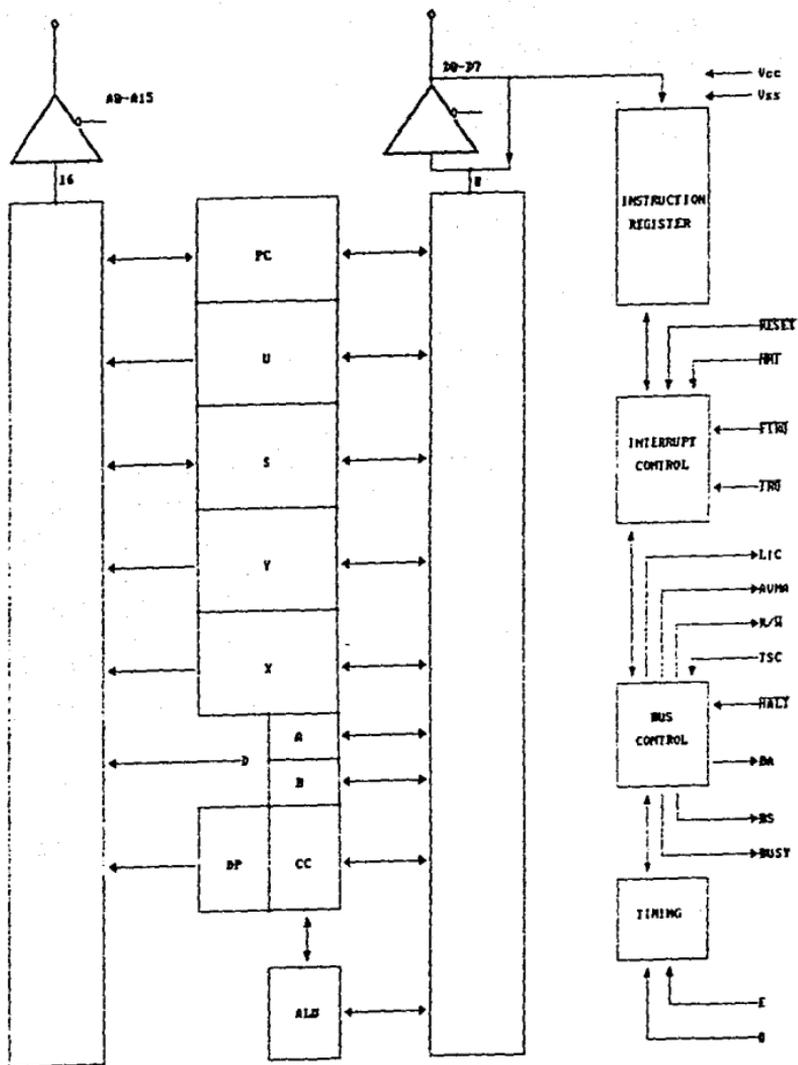
MC6809

MC6809E

MC68HC09E.

El equipo con el que se cuenta posee el microprocesador 6809E, que incluye todas las facilidades del 6809, además, relojes externos para proveer la flexibilidad requerida en un sistema multiprocesador.

El 6809E tiene un set más completo de modos de direccionamiento, comparado con otros microprocesadores de 8 bits.



• INTERNAL THREE STATE CONTROL

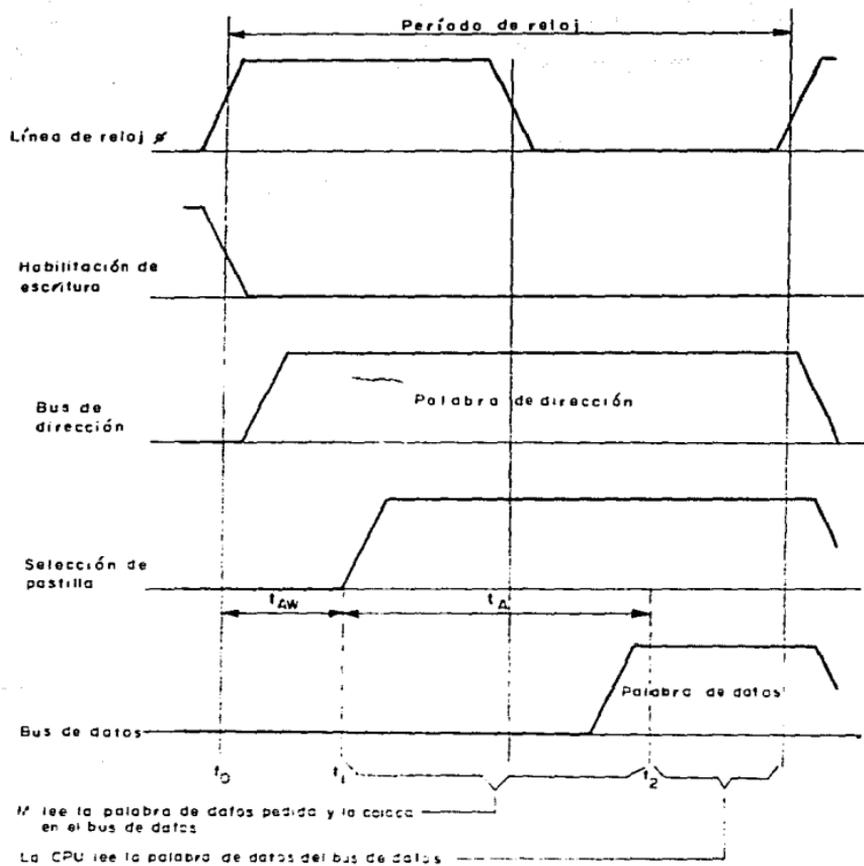


FIGURA 7

Tal microprocesador tiene características de hardware y software que lo hacen ideal para lenguajes de alto nivel o aplicaciones estándar de control. Relojes externos de entrada permiten su sincronización con sistemas periféricos u otros microprocesadores.

COMPATIBILIDAD CON EL 6800.

- HARDWARE.- Interfases con todos los periféricos.
- SOFTWARE.- Código fuente compatible con el set de instrucciones y modos de direccionamiento.

CARACTERISTICAS ARQUITECTONICAS.

- 2 Registros índice de 16 bits.
- 2 Stack Pointer indexables de 16 bits.
- 2 Acumuladores de 8 bits que pueden ser concatenados para formar uno de 16 bits.
- Registro de paginación directa que permite direccionamiento para toda la memoria.

CARACTERÍSTICAS DE HARDWARE.

- Relojes externos (E y Q). Permiten la sincronización.
 - Entrada TSC de control interno del bus de buffers.
 - LIC. Indicador que trae el código de operación.
 - AVMA. Permite el uso eficiente de recursos comunes en un sistema de microprocesador.
 - BUSY. Es una línea de estado para el microprocesador.
 - Entrada al stack por la interrupción de requerimiento rápido (Interrupción de hardware). Es realizado solamente con el registro de código de condición y el Program Counter.
 - Interrupción Acknowledge Output. Permite la vectorización por dispositivos.
 - Sincronización de salidas para eventos externos.
 - Ciclo sencillo de bus para RESET.
 - Operación a 5 Volts.
 - NMI. Inhibido después del RESET hasta que carga la primera instrucción que direcciona el Stack Pointer.
- Las primeras direcciones válidas permiten usar

las primeras localidades bajas de memoria (comenzando de 0 a X).

- Los primeros datos escritos son para la memoria dinámica.

CARACTERISTICAS DE SOFTWARE.

- 10 modos de direccionamiento.
 - + Compatibilidad con modos de direccionamiento de la familia MC6800.
 - + Direccionamiento directo a través de todo el mapa de memoria.
 - + Bifurcaciones relativamente largas.
 - + Program Counter (PC) relativo.
 - + Direccionamiento indirecto.
 - + Direccionamiento indexado expandido. Teniendo un offset constante de 0, 5, 8 y 16 bits, offset para el acumulador de 8 o 16 bits.
 - + Autoincremento o decremento por 1 ó 2.
- 1,464 instrucciones con un único modo de direccionamiento.
- Multiplicación sin signo de 8 X 8 bits.
- Aritmética de 16 bit.

- Transferencia/cambio de todos los registros.
- Push y Pop de algunos registros o conjunto de registros del stack.
- Carga efectiva de direcciones.

Los modos de direccionamiento disponibles son:

- 1.- Indirecto (Incluye acumulador).
- 2.- Inmediato.
- 3.- Extendido.
 - 3.1.- Indirecto extendido.
- 4.- Directo.
- 5.- De registro.
- 6.- Indexado.
 - 6.1.- Offset cero.
 - 6.2.- Offset constante.
 - 6.3.- Offset acumulador.
 - 6.4.- Autoincremento/decremento.
 - 6.5.- Indexado indirecto.
- 7.- Relativo.
 - 7.1.- Derivación relativa larga/corta.
 - 7.2.- Relativo del Program Counter (PC).

DESCRIPCION DE REGISTROS

Acumuladores A, B y D.

Los registros A y B son acumuladores de propósito general los que son usados para cálculos aritméticos y manejo de datos.

Ciertas instrucciones concatenan los registros A y B para tener un acumulador de 16 bits. Este es referido como el registro D y está formado por el registro A como byte más significativo.

Registro de Dirección de Página.

El registro de dirección de página del MC6809E sirve para tener un modo de direccionamiento directo. El contenido de este registro aparece en las direcciones de salidas altas (A8-A15), durante la ejecución de instrucciones de direccionamiento directo, esto permite al modo directo ser usado en algún lugar de memoria, bajo el control del programa. Todos los bits de este registro son limpiados durante el proceso de reset.

Registros Indices (X,Y).

Los registros indices son usados en modos de direccionamiento indexado. La dirección de 16 bits en el

registro toma parte en el cálculo de direcciones efectivas. Estas direcciones pueden ser usadas para apuntar directamente a datos o pueden modificarse por una constante opcional o un registro de offset.

Stack Pointer (U,S).

El stack pointer del hardware (S) es usado automáticamente por el procesador durante el llamado a subrutinas e interrupciones. El stack pointer del MC6809E apunta al tope del stack, en contraste al stack pointer del MC6800 el que apunta a la siguiente localidad libre en el stack.

El stack pointer del usuario (U) es controlado exclusivamente por el programador.

Ambos stack pointer tienen el mismo modo de direccionamiento indexado similar al de X y Y, pero también soportan las instrucciones PUSH y PULL. Esto le permite al MC6809E ser usado eficientemente como un procesador de stack, incrementando su capacidad para soportar lenguajes de alto nivel y programación modular.

Program Counter (PC).

Es usado por el procesador para apuntar a la dirección de la siguiente instrucción a ser ejecutada.

Registro de Código de Condición (CCR).

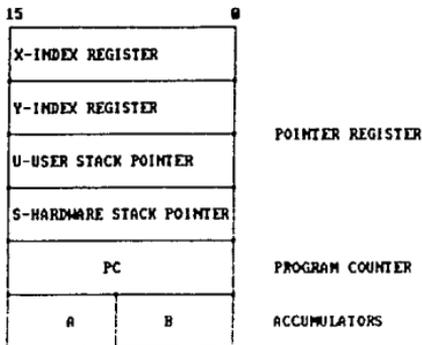
Define el estado del procesador, dependiendo del resultado de algunas operaciones.

NOTA: Para mayor ilustración ver la figura 8.

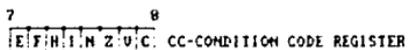
DESCRIPCION DE PINES.

La figura 9 muestra cada uno de los pines del C.I. para mayor ilustración.

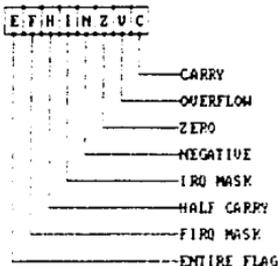
Vss	Tierra
Vcc	5 V +/- 5%
A0-A15	Bus de direcciones. Usadas para salida de información desde el MPU sobre el bus.
D0-D7	Bus de datos. Estos 8 pines proveen comunicación con el sistema bidireccional del bus de datos.



D



PROGRAMMING MODEL OF THE MICROPROCESSING UNIT



CONDITION CODE REGISTER FORMAT

FIGURA 8

MC6809E

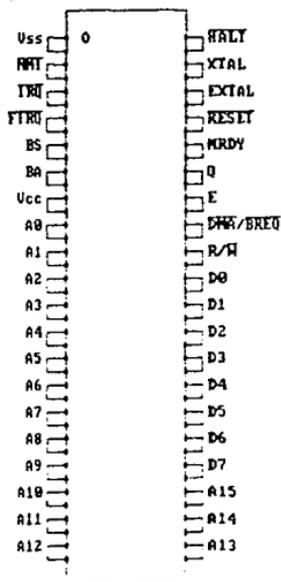


FIGURA 9

R/W

Lectura-Escritura. Esta señal indica la dirección de transferencia de datos en el bus.

RESET

Con un voltaje bajo empieza a funcionar el microprocesador.

HALT

Un nivel bajo de entrada causa que el MPU se detenga al finalizar la instrucción presente y permanezca detenida indefinidamente sin pérdida de datos.

BA, BS

El bus disponible de salida está indicando una señal de control interna que hace que el bus MOS del MPU esté en alta impedancia.

NMI

Interrupción no mascarable. La CPU siempre causa la interrupción del flujo del programa normal y ejecuta una rutina especial de interrupción manual.

(FIGURA 10)

FIRQ

Requerimiento de interrupción rápida. Un nivel bajo en esta entrada inicia una secuencia rápida de interrupción previendo un bit de máscara (F) lo que modifica el CC (FIGURA 11).

IRQ

Requerimiento de interrupción. Un nivel bajo de entrada en esta pata permitiría inicializar una secuencia en la interrupción de

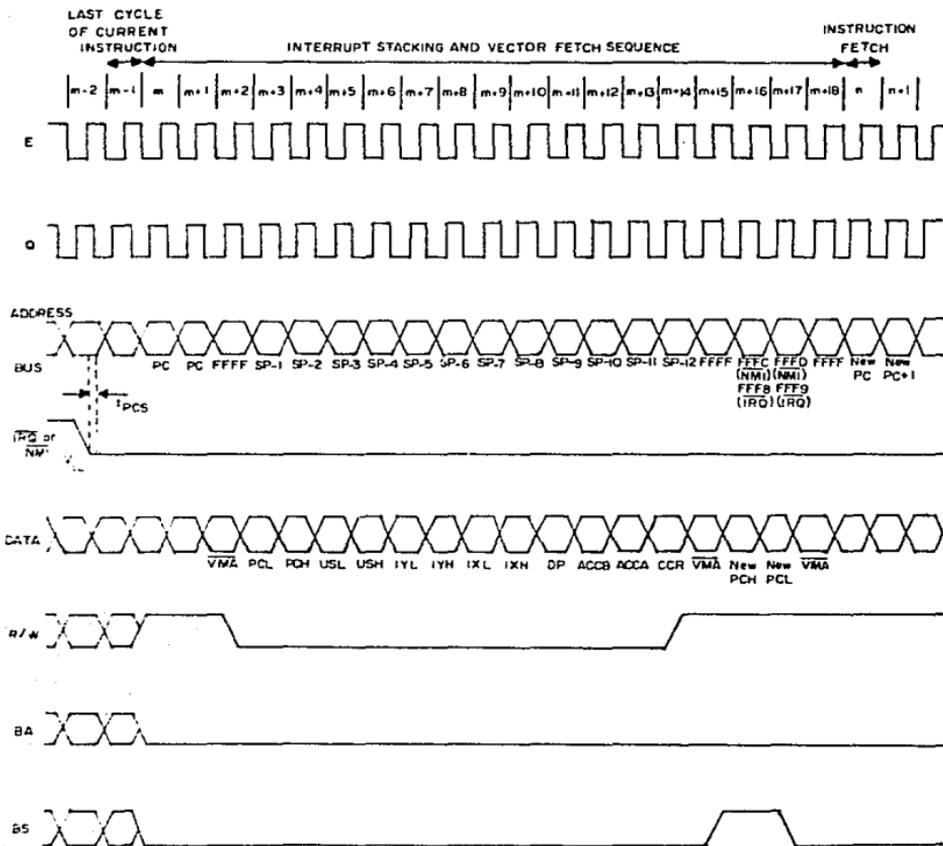


FIGURA 10

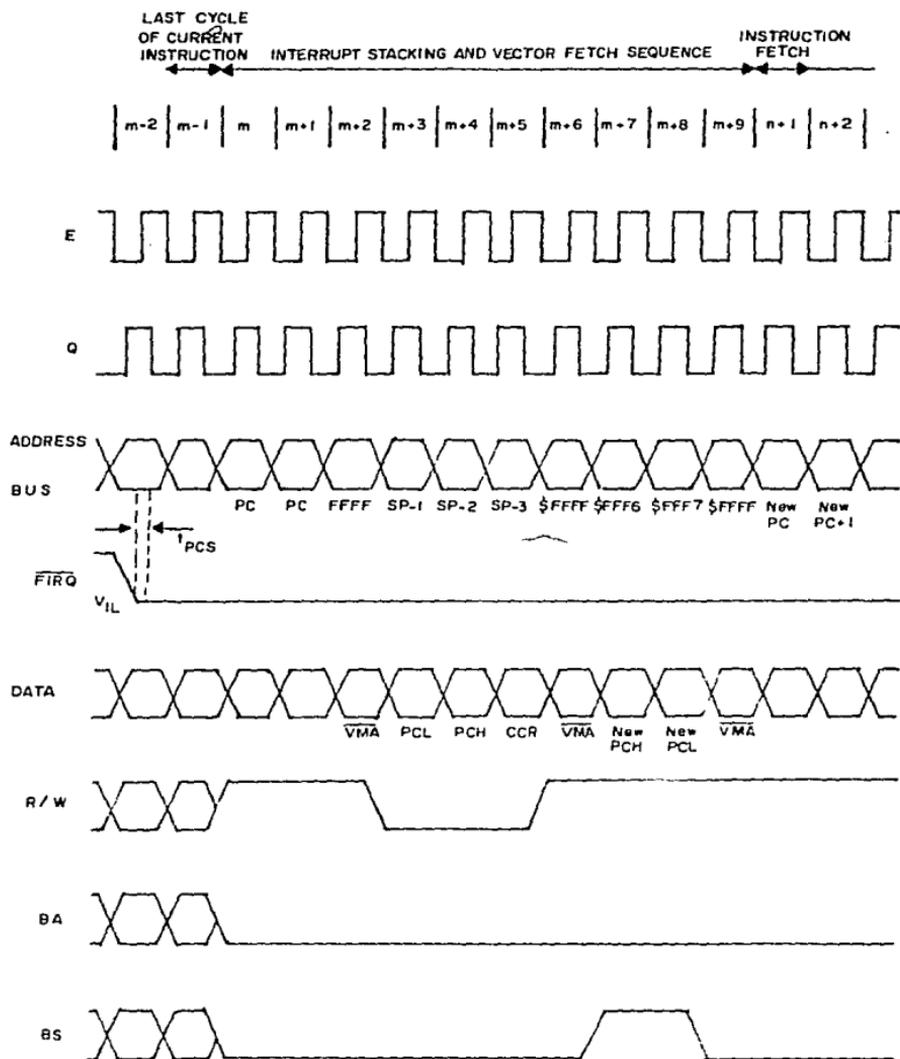


FIGURA II

requerimiento. Provee el bit de máscara (I) modificando el CC (fig. 10).

E, Q

Entradas de reloj. Son las señales requeridas para el MC6809E. Q es primero que E, esto es, una transmisión en Q puede ser seguida por una transmisión similar en E después de unos minutos de retardo.

BUSY

Es alto para leer y modificar ciclos de una instrucción de Lectura/Escritura y durante el acceso del primer byte de una operación de doble byte. Es también alto durante el primer byte de alguna

búsqueda indirecta o de otro vector.

AVMA

Es un avance de la señal VMA e indica que el MPU puede usar el bus en el siguiente ciclo BS, Permite compartir eficientemente el sistema del microprocesador.

LIC

Ciclo de la última instrucción. En las instrucciones y su transición de alto a bajo, indicará que el primer byte de un código de operación puede ser sujeta al fin de un ciclo presente. Este puede ser alto cuando el MPU está detenido en el fin de una instrucción.

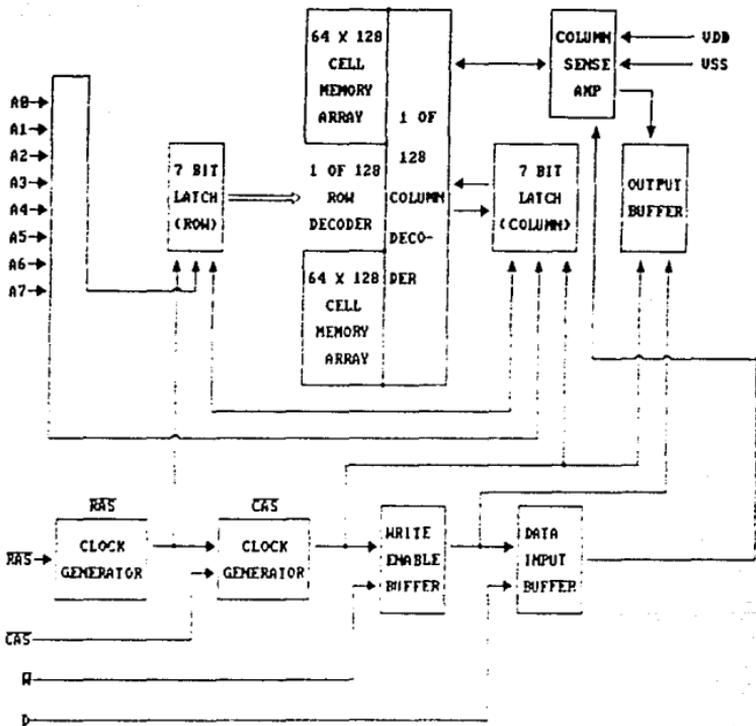
TSC

Control de 3 estados.
Causará una dirección
MOS, datos, buffers de R/W
al asumir un estado
de alta impedancia. Este
fue creado de modo que
permita compartir con
otros buses maestros.

DRAM's

La COCO 3 utiliza ocho Memorias Dinámicas de Acceso Aleatorio, cada uno de estos circuitos es capaz de almacenar 16,384 bits (16 K). El CPU necesita acceder 8 bits de datos en un mismo tiempo, lo que origina tener bancos de memoria de 16K X 8 (fig. 12).

Las direcciones son multiplexadas dentro de 2 grupos de 7 renglones y 7 columnas de dirección. Los renglones de dirección se presentan primero y la DRAM reconoce que está la dirección del renglón con la presencia del RAS* (Row Address Strobe) y ausencia del CAS* (Column Address Strobe). Después de que la DRAM obtuvo los bits de los renglones se presentan las direcciones de las columnas con la señal CAS*. Si el ciclo presente es de lectura,



DRAM BLOCK DIAGRAM
 FIGURA 12

WE* (Write Enable) se mantiene en alto y los datos son extraídos de la celda correspondiente y presentados en las patas de salida en un tiempo real. El tiempo real depende del tiempo de acceso de la DRAM. Durante el ciclo de escritura, los datos y la señal WE son activados antes y durante el tiempo de CAS.

ROM

Memoria no volátil. Cuando se aplica voltaje al CPU la ROM inmediatamente trae un vector e inicia la ejecución de instrucciones. La COCO 3 contiene una o dos ROM's dependiendo si tiene Basic Standar o Extendido. Cada ROM contiene 8K bytes que son programados para proveer el uso acertado de comandos y funciones de Basic. La ROM que contiene el Basic Standar está siempre instalada, por lo que, es indispensable para las máquinas que contienen Basic Extendido. Todas las direcciones y líneas de datos son paralelas en las dos ROM's, la única línea que es independiente para cada ROM es CE (Chip Enable).

PIA's

La COCO 3 utiliza 2 adaptadores de interfase para periféricos, los que proveen la interfase universal para el MC6809E CPU, soportando todas las funciones de entrada y salida de la COCO 3.

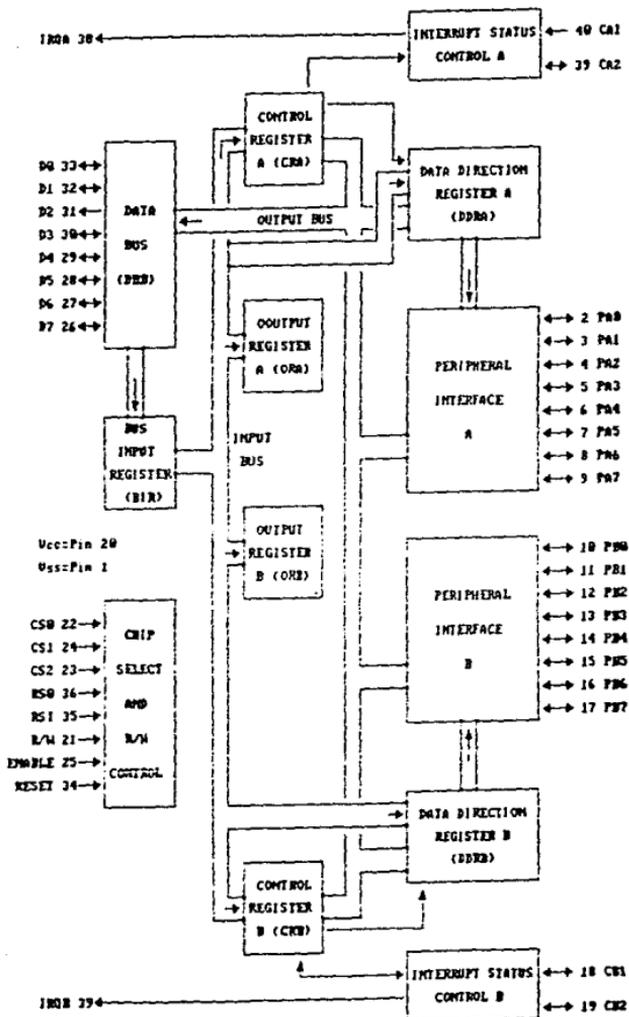
La configuración funcional de las PIA's es programada por el CPU durante la rutina del RESET. Cada línea de datos del periférico puede ser programada para actuar como entrada o salida y cada una de las cuatro líneas de control/interrupción pueden ser programadas para uno de los diversos modos de control (fig. 13).

Una PIA consiste de 2 registros de 8 bit de datos y 4 líneas control/interrupción. Las direcciones de los registros de control son colocados arriba de la rutina del RESET y normalmente no van a ser modificadas.

Las 4 líneas de control/interrupción son controladas por 2 registros, éstos registros de control son dispositivos de selección manejados dentro de la PIA. La función de 2 de las 4 líneas es únicamente como interrupción de entrada y las otras dos líneas pueden ser usadas como interrupción de entradas o salidas.

Una de las PIA's es usada principalmente para el teclado y funciona como sigue:

- El registro de datos B (patas 10-17) es programado



PIA BLOCK DIAGRAM

FIGURE 13

como salida y se utiliza para habilitar las columnas del teclado.

- Las primeras 7 líneas de datos del registro A (patas 2-8) son programadas como entradas y son usadas para leer los renglones del teclado.
- Las patas 2 y 3 son usadas para encender el botón de entrada para los joysticks.
- Las patas restantes tienen diversas funciones. El bit más significativo del registro A (pata 9) es programada como una entrada para la interfase del joystick. CA2 y CB2 (pata 19 y 39) son usadas como salidas. Estas dos líneas seleccionan una de las cuatro entradas del joystick o sonidos. Las patas CA1 y CB1 (patas 40 y 18) son usadas como entradas de interrupciones.

La otra PIA es usada para diferentes funciones:

- Las patas 4-9 del registro A son usadas para la conversión de los 6 bit de digital a analógico.
- La pata 3 del registro A es la señal de salida de la RS-232C, la que es usada para el manejo de impresora y otros tipos de dispositivos RS-232C.

- La pata 2 del registro A es la entrada para datos desde cassette.
- Las patas 13-17 del registro de datos B son usadas para el control de selección de diversos modos alfanuméricos y gráficos del VDG.
- La pata 12 del registro B es una entrada para el tamaño del salto en memoria.
- La pata 11 del registro B es un bit particular para la salida de video.
- La pata 10 es una pata de señal de entrada del RS-232C.
- La pata de control/interrupción del PIA, tiene además otras funciones. CA1 (pata 40) es la entrada para la señal CD (entrada de interrupción de status para la interfase RS-232C). CA2 es una salida para controlar el motor del cassette. CB1 es la entrada de interrupción del cartucho. Finalmente CB2 es usado como una salida para habilitar sonidos desde el circuito DAC.

EDITOR ASSEMBLER

El editor assembler incluye 3 sistemas:

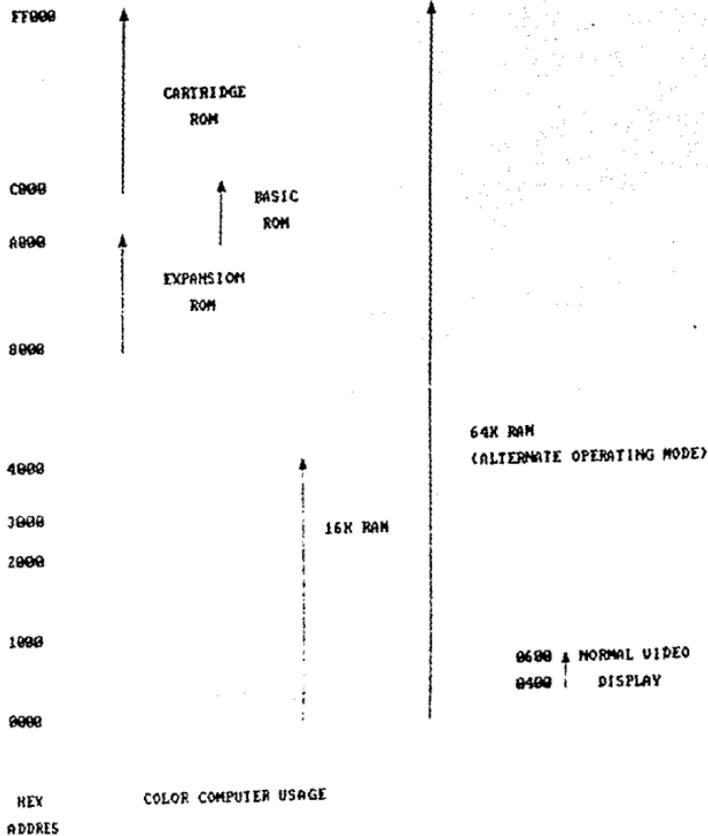
- 1.- El editor, para introducir programas en lenguaje ensamblador 6809E.
- 2.- El ensamblador, para ensamblar los programas dentro del código de máquina 6809E.
- 3.- ZBUG, permite examinar y depurar los programas en código de máquina.

El 6809E puede direccionar 65,536 bytes de localidades de memoria (0000-FFFF).

Los programas editados en ensamblador comienzan en la localidad C000, en la figura 14 se muestra el mapa de memoria.

La memoria se puede examinar en 4 diferentes modos:

- 1.- BYTE. Este modo despliega byte por byte el contenido de memoria a partir de cierta dirección.
- 2.- WORD. Este modo despliega palabra por palabra el contenido en memoria a partir de cierta dirección. Una palabra está compuesta por 2 bytes.
- 3.- ASCII. Despliega el contenido de cada localidad de memoria en código ASCII.
- 4.- MNEMONIC. Este modo es el de default. Despliega



MAPA DE MEMORIA
 FIGURA 14 (a)

FF00

BIT0=KEYBOARD ROW 1 AND RIGHT JOYSTICK SWITCH
BIT1=KEYBOARD ROW 2 AND LEFT JOYSTICK SWITCH
BIT2=KEYBOARD ROW 3
BIT3=KEYBOARD ROW 4
BIT4=KEYBOARD ROW 5
BIT5=KEYBOARD ROW 6
BIT6=KEYBOARD ROW 7
BIT7=JOYSTICK COMPARISON INPUT

FF01

BIT0	CONTROL OF THE HORIZONTAL SYNC CLOCK (63.5 MICROSECONDS) INTERRUPT INPUT	0=IRQ TO CPU DISABLED 1=IRQ TO CPU ENABLED
BIT1		0=FLAG SET ON THE FALLING EDGE OF HS 1=FLAG SET ON THE RISING EDGE OF HS
BIT2=NORMALLY 1:	0=CHANGES FF00 TO THE DATA DIRECTION REGISTER	
BIT3=SEL 1:	LSB OF THE TWO ANALOG MUX SELECT LINES	
BIT4=1 ALWAYS		
BIT5=1 ALWAYS		
BIT6=NOT USED		
BIT7=HORIZONTAL SYNC INTERRUPT FLAG		

FF02

BIT0=KEYBOARD COLUMN 1
BIT1=KEYBOARD COLUMN 2
BIT2=KEYBOARD COLUMN 3
BIT3=KEYBOARD COLUMN 4
BIT4=KEYBOARD COLUMN 5
BIT5=KEYBOARD COLUMN 6
BIT6=KEYBOARD COLUMN 7/8 RAM SIZE OUTPUT
BIT7=KEYBOARD COLUMN 8

FF03

BIT0	CONTROL OF THE FIELD SYNC CLOCK 16.667 Ms INTERRUPT INPUT	0=IRQ TO CPU DISABLED 1=IRQ TO CPU ENABLED
BIT1		0=SETS FLAG ON FALLING EDGE FS 1=SETS FLAG ON RISING EDGE FS
BIT2=NORMALLY 1:	0=CHANGES FF02 TO THE DATA DIRECTION REGISTER	
BIT3=SEL 2:	MSB OF THE TWO ANALOG MUX SELECT LINES	
BIT4=1 ALWAYS		
BIT5=1 ALWAYS		
BIT6=NOT USED		
BIT7=FIELD SYNC INTERRUPT FLAG		

FF20	BIT0=CASSETTE DATA INPUT
	BIT1=RS-232 DATA OUTPUT
	BIT2=6 BIT D/A LSB
	BIT3=6 BIT D/A
	BIT4=6 BIT D/A
	BIT5=6 BIT D/A
	BIT6=6 BIT D/A
	BIT7=6 BIT D/A MSB

FF21	BIT0	CONTROL OF THE CD RS-232 STATUS INPUT	0=FIRO TO CPU DISABLED 1=FIRO TO CPU ENABLED
	BIT1		0=SET FLAG ON FALLING EDGE CD 1=SET FLAG ON RISING EDGE CD
	BIT2=NORMALLY 1:	0=CHANGES FF20 TO THE DATA DIRECTION REGISTER	
	BIT3=CASSETTE MOTOR CONTROL	0=OFF 1=ON	
	BIT4=1	ALWAYS	
	BIT5=1	ALWAYS	
	BIT6=NOT USED		
	BIT7=CD INTERRUPT FLAG		

FF22	BIT0=RS-232 DATA INPUT	
	BIT1=SINGLE BIT SOUND OUTPUT	
	BIT2=RAM SIZE INPUT	HIGH=16K CHANGEABLE=64K
	BIT3=VDG CONTROL OUTPUT	CSS
	BIT4=VDG CONTROL OUTPUT	GM0&INT/EXT
	BIT5=VDG CONTROL OUTPUT	GM1
	BIT6=VDG CONTROL OUTPUT	GM2
	BIT7=VDG CONTROL OUTPUT	A/G

FF23	BIT0	CONTROL OF THE CARTRIDGE INTERRUPT INPUT	0=FIRO TO CPU DISABLED 1=FIRO TO CPU ENABLED
	BIT1		0=SETS FLAG ON FALLING EDGE CART 1=SETS FLAG ON RISING EDGE CART
	BIT2=NORMALLY 1:	0=CHANGES FF22 TO THE DATA DIRECTION REGISTER	
	BIT3=SIX BIT SOUND ENABLE		
	BIT4=1	ALWAYS	
	BIT5=1	ALWAYS	
	BIT6=NOT USED		
	BIT7=CARTRIDGE INTERRUPT FLAG		

FF40-FFBF NOT USED

MAPA DE MEMORIA

FIGURA 14 (c)

DECIMAL	HEX 14B	CONTENTS	DESCRIPTION
0-105	0-69	DIRECT PAGE RAM	CAN BE USED FOR MACHINE-CODE PROGRAMS
112-255	70-FF		CANNOT BE USED FOR MACHINE-CODE PROGRAMS
256-273	100-111	INTERNAL USE	INTERRUPT VECTORS
274-276	112-114	USRJMP	JUMP TO BASIC'S USR ROUTINE
277-281	115-119		CAN BE USED FOR MACHINE-CODE PROGRAMS
282	11A	KEYBOARD ALPHA LOCK	0-NOT LOCKED; FF-LOCKED
283-284	11B-11C	KEYBOARD DELAY CONSTANT	
285-337	11D-151		CAN BE USED BY MACHINE-CODE PROGRAMS
338-345	152-159	KEYBOARD ROLLOVER TABLES	
346-349	15A-15D	JOYSTICK POT VALUES	
350-1023	15E-3FF	INTERNAL USE	
1024-1535	0400-05FF	VIDEO TEXT MEMORY	
1536-TOP OF THE RAM	0600-TOP OF THE RAM	IF THE EDITOR ASSEMBLER IS IN CONTROL, IT ALLOCATES THESE RANDOM ACCESS MEMORY ADDRESS IN THIS MANNER:	
TOP OF THE RAM IS:	TOP OF THE RAM IS:	1.-TEMPORARIES	SPACE RESERVED FOR TEMPORARY STORAGE OF EDTASM'S VARIABLES BUFFERS, AND STACKS (THIS CONSUMES HEXADECIMAL 200 BYTES).
16383 FOR 16K SYSTEM	3FFF FOR 16K SYSTEM	2.-EDIT BUFFER	STORAGE SPACE FOR THE PROGRAM LINES YOU INSERT WITH THE EDITOR.
32767 FOR 32K SYSTEM	7FFF FOR 32K SYSTEM	3.-SYMBOL TABLE	STORAGE SPACE FOR ALL SYMBOLS IN YOUR PROGRAM AND THEIR CORRESPONDING VALUES.
		4.-OBJECT CODE	STORAGE SPACE FOR YOUR ASSEMBLED PROGRAM.
		IF BASIC IS IN CONTROL, IT ALLOCATES THESE RANDOM ACCESS MEMORY LOCATIONS IN THIS MANNER:	
		1.-GRAPHICS VIDEO MEMORY	SPACE RESERVED FOR GRAPHICS VIDEO PAGES. 6144 BYTES OR 4 PAGES ARE RESERVED FOR THIS ON START-UP. THIS VALUE CAN BE RESET BY THE PCLEAR STATEMENT: NUMBER OF PAGES RESERVED BY PCLEAR X 1,536 BYTES PER PAGE (NOTE: ALL PAGES MUST START AT A 256-BYTE PAGE BOUNDARY—I.E., A MEMORY LOCATION DIVISIBLE BY 256.)
		2.-BASIC PROGRAM STORAGE	SPACE RESERVED FOR BASIC PROGRAMS AND VARIABLES. 6455 BYTES (16K SYSTEM) OR 22,839 BYTES (32K SYSTEM) ARE RESERVED FOR THIS ON START-UP. THIS VALUE CAN BE RESET BY DIFFERENT SETTINGS OF RANDOM FILL BUFFERS, FCBS, GRAPHICS VIDEO MEMORY STRING SPACE OR USER MEMORY.
		3.-BASIC VARIABLE STORAGE	
		4.-STACK	
		5.-STRING SPACE	TOTAL SPACE FOR STRING DATA. ON START-UP, 200 BYTES ARE RESERVED, BUT THIS CAN BE BY THE CLEAR STATEMENT.
		6.-USER MEMORY	TOTAL SPACE FOR USER MACHINE-LANGUAGE ROUTINES. NO SPACE IS RESERVED FOR THIS ON START-UP, BUT THIS CAN BE RESET BY THE CLEAR STATEMENT.
32768-40959	8000-9FFF	EXTENDED COLOR BASIC ROM	READ ONLY MEMORY
40960-49151	A000-BFFF	COLOR BASIC ROM	READ ONLY MEMORY
49152-57343	C000-DFFF	EDTASM+ ROM	READ ONLY MEMORY
57344-65279	E000-FFFF	UNUSED	
65280-65535	FF00-FFFF	INPUT/OUTPUT	

FIGURA 14 (d)

cierto número de instrucciones en mnemónico. La longitud de una instrucción varía entre 1 y 5 bytes.

Los comandos que existen para el uso del editor assembler son:

RESET o E <ENTER> Entrada al editor.
Aparece el PROMPT "*",
indicando que el editor
está disponible.

W NOM-ARC <ENTER> Salva archivo en
cassete.

L NOM-ARC <ENTER> Carga el programa de
cassete a memoria.

LISTA EN PANTALLA:

PN <ENTER> La línea N.

PN1:N2 <ENTER> El rango desde la línea
N1 hasta la línea N2.

P# <ENTER>	La primera línea.
P* <ENTER>	La última línea.
P. <ENTER>	La siguiente línea.
P#:* <ENTER>	Todo el programa.
F#!N <ENTER>	Del inicio a la línea N. La "!" equivale a ":".
<SHIFT> *	Detiene el listado.
	IMPRIME:
H#:* <ENTER>	Todo el listado.
TN1:N2 <ENTER>	Imprime N2 líneas empezando por la línea N1.
E LINE <ENTER>	Edita la línea.

DN1:N2 <ENTER>	Borra desde la línea N1 hasta la línea N2.
IN1,N2 <ENTER>	Inserta a partir de la línea N1 a la línea N2.
<BREAK> I <ENTER>	Para salir del comando de inserción.
NX1,X2 <ENTER>	Renumeración desde la línea X1 con incrementos X2.
RN1,N2	Insertar nuevas líneas a partir de N1 con incrementos de N2.
CN1,N2:N3,N4 <ENTER>	Copia de la línea N2 hasta la N3, empezando de la línea N1 con incrementos de N4.
Z <ENTER>	Entra al Zbug. Aparecerá en pantalla prompt "#".

Q <ENTER>

Entras a BASIC.

EXEC 49152 <ENTER>

Regresas de BASIC.

EXEC &HC000 <ENTER>

Regresas de BASIC.

Para ensamblar se tienen los siguientes comandos:

A NOM-ARC <ENTER>

Para ensamblar.

/WE

El ensamblador se detiene cada vez que se encuentra un error.

/SS

Lista una parte pequeña del programa.

/NO

Despliega el programa sin código objeto.

/NS

Despliega el programa sin tabla de símbolos.

/NL

No lista todo el programa.

/LP

Imprime el programa.

/IM

Ensambla el programa en memoria. El ensamblador almacena el programa después de la tabla de símbolos, la que se encuentra debajo del buffer editor (fig. 15).

/AD

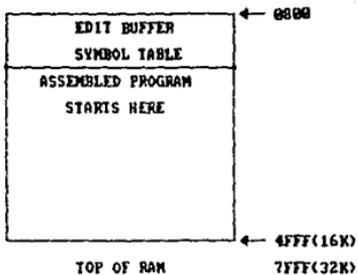
Permite determinar la localidad absoluta en memoria del programa (fig. 16).

/MD

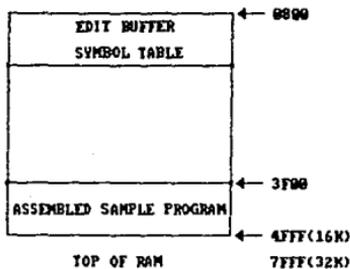
Determina manualmente el inicio del programa (fig. 17).

/NO

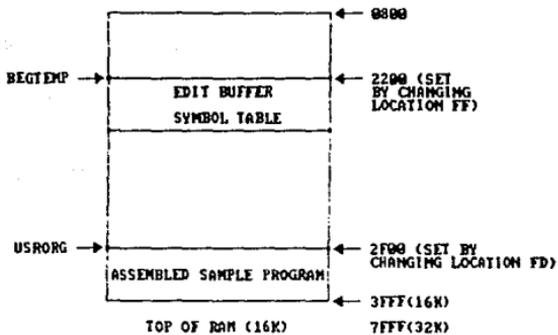
No almacena el código objeto ni en memoria ni en cinta.



/IM IN MEMORY ASSEMBLY
FIGURA 15



/AO IN MEMORY ASSEMBLY
 FIGURA 16



/MO IN MEMORY ASSEMBLY
 FIGURA 17

CAPITULO 3

SELECCION DE CIRCUITOS INTEGRADOS

En el desarrollo de este proyecto se realizó una investigación sobre los circuitos integrados utilizados con mayor frecuencia, con la finalidad de iniciar el sistema con los 10 CI más solicitados.

En realidad el número de circuitos es reducido, por lo que, con el fin de dar al usuario mayor posibilidad de usar el sistema, se tiene la opción de dar de alta la información correspondiente del circuito que se desee probar. Esta quedará residente en memoria RAM originando ampliar el sistema de modo que cada vez esté más completo.

Para introducir nuevos circuitos ver manual de usuario.

Los circuitos que se han seleccionados son:

7401	<u>7404</u>	<u>7408</u>	<u>7427</u>
<u>7432</u>	7451	<u>7474</u>	<u>7486</u>
74109	74125	74138	<u>74139</u>
74150	<u>74151</u>	74153	74154
74157	74164	74166	74175

74191	74195	74221	74240
<u>74244</u>	74245	74257	74273
74299	74367	74373	74381
<u>74393</u>	74490	74629	74670

Los circuitos integrados listados anteriormente son los de uso más frecuente, pero debido a la capacidad de almacenamiento del equipo utilizado solamente se introdujeron en EPROM 10 de ellos que son los que aparecen subrayados. La elección de los circuitos se hizo de forma tal que existiera variedad en sus funciones.

7 4 9 4

HEX INVERTERS

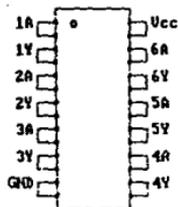


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS	SALIDA
A	Y
L	H
H	L

7 4 9 8

QUADRUPLA 2 INPUT
POSITIVE AND GATES

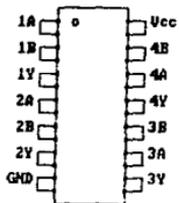


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS		SALIDA
A	B	Y
H	H	H
L	X	L
X	L	L

7 4 2 7

TRIPLE 3 INPUT
POSITIVE NOR GATES

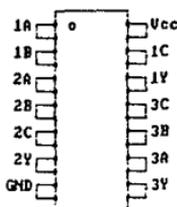


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS			SALIDA
C	B	A	Y
L	L	L	H
L	L	H	L
L	H	L	L
L	H	H	L
H	L	L	L
H	L	H	L
H	H	L	L
H	H	H	L

7 4 3 2

QUADRUPLE 2 INPUT
POSITIVE OR GATES

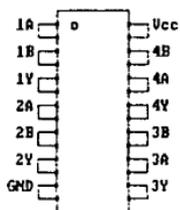


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS		SALIDA
A	B	Y
H	X	H
X	H	H
L	L	L

7 4 7 4
 DUAL D-TYPE POSITIVE EDGE
 TRIGGERED FLIP FLOP WITH
 PRESET AND CLEAR

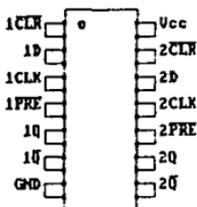


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS				SALIDAS	
PRE	CLN	CLX	D	Q	Q̄
L	H	X	X	H	L
H	L	X	X	L	H
L	L	X	X	H	H
H	H	X	H	H	L
H	H	X	L	L	H
H	H	L	X	Q ₀	Q̄ ₀

7 4 8 6

QUADRUPLE 2 INPUT
EXCLUSIVE OR GATES

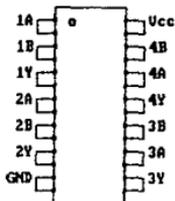


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS		SALIDA
A	B	Y
L	L	L
L	H	H
H	L	H
H	H	L

7 4 1 3 9

2 TO 4 LINE
DECODERS/DEMULIPLIXERS

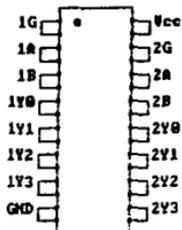


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS			SALIDAS			
ENABLE	SELECT					
G	B	A	Y0	Y1	Y2	Y3
H	X	X	H	H	H	H
L	L	L	L	H	H	H
L	L	H	H	L	H	H
L	H	L	H	H	L	H
L	H	H	H	H	H	L

7 4 1 5 1

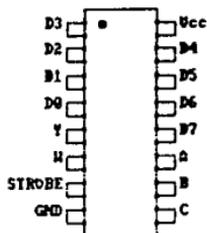
1 TO 8 DATA
SELECTORS/MULTIPLEXERS

TABLA DE VERDAD

ENTRADAS				SALIDAS	
SELECT			STROBE		
C	B	A	S	Y	M
X	X	X	H	L	N
L	L	L	L	D0	D0
L	L	H	L	D1	D1
L	H	L	L	D2	D2
L	H	H	L	D3	D3
H	L	L	L	D4	D4
H	L	H	L	D5	D5
H	H	L	L	D6	D6
H	H	H	L	D7	D7

7 4 2 4 4

OCTAL BUFFERS AND DRIVERS
WITH 3 STATE OUTPUTS

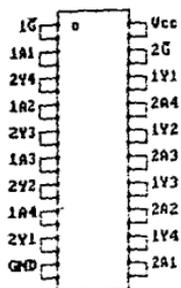


TABLA DE VERDAD

ENTRADAS		SALIDA	
G	A	Y	
H	X	Z*	
L	L	L	
L	R	H	

* Z=ALTA IMPEDANCIA

7 4 3 9 3

DUAL 4 BIT DECADE AND
BINARY COUNTERS

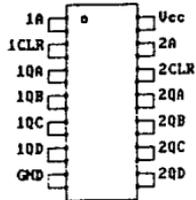


TABLA DE VERDAD

COUNT	SALIDAS			
	QA	QB	QC	QD
0	L	L	L	L
1	L	L	L	H
2	L	L	H	L
3	L	L	H	H
4	L	H	L	L
5	L	H	L	H
6	L	H	H	L
7	L	H	H	H
8	H	L	L	L
9	H	L	L	H
10	H	L	H	L
11	H	L	H	H
12	H	H	L	L
13	H	H	L	H
14	H	H	H	L
15	H	H	H	H

CAPITULO 4

IMPLEMENTACION DEL SOFTWARE

El sistema completo se implementó en la "COCO 3", utilizando sus propios lenguajes (BASIC y ENSAMBLADOR 6809), organizándolo de manera modular para su mejor entendimiento, esto permite que sea transportado facilmente a cualquier otro sistema de cómputo que cuente con puerto paralelo .

El lenguaje en que se implementó no pone restricción a que sea modular, porque la programación se hizo siguiendo los algoritmos que presenta el diseño estructurado.

La ventaja de hacer un sistema en forma modular radica en tener bloques lo más independientemente posible, logrando una mejor visualización cuando se analiza el programa.

Para el desarrollo del sistema se utilizaron algunas técnicas de Ingeniería de Software. Se desarrollaron los siguientes puntos:

- 1.- Estructura de Software
- 2.- Diagrama de Flujo de Datos

3.- Descripción de Sistemas y Subsistemas

4.- Diccionario de datos

5.- Carta Estructurada

1.- ESTRUCTURA DE SOFTWARE

Muestra las fases de desarrollo del proyecto. (Ver fig. 18).

2.- DIAGRAMA DE FLUJO DE DATOS

Tiene como finalidad mostrar graficamente la transformación sucesiva de datos a lo largo del proceso (Ver fig. 19).

3. DESCRIPCION DE SISTEMAS Y SUBSISTEMAS.

VERIFICA NUMERO DE CIRCUITO

Verifica si el número de circuito está correcto, considerando que está compuesto por 4 partes.

Ejem.

SN 74LS08 J 00

a) SN = Prefijo.

b) 74LS08 = Descripción única del circuito.

ESTRUCTURA DE SOFTWARE

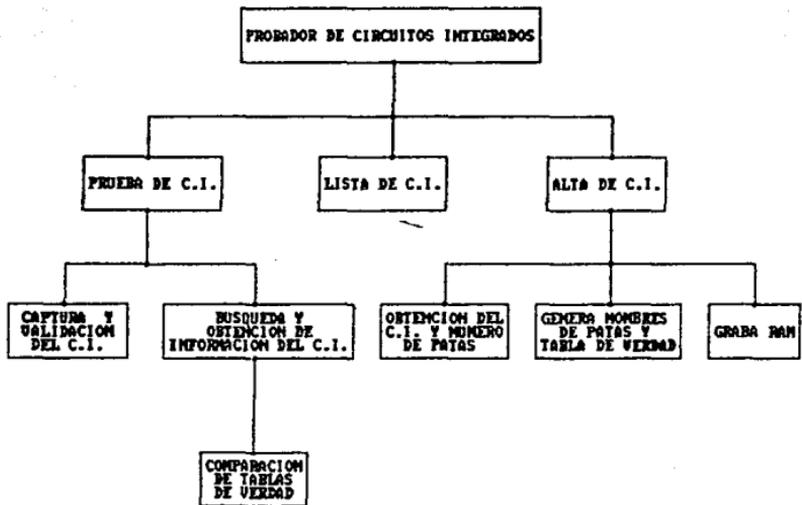


FIGURA 18

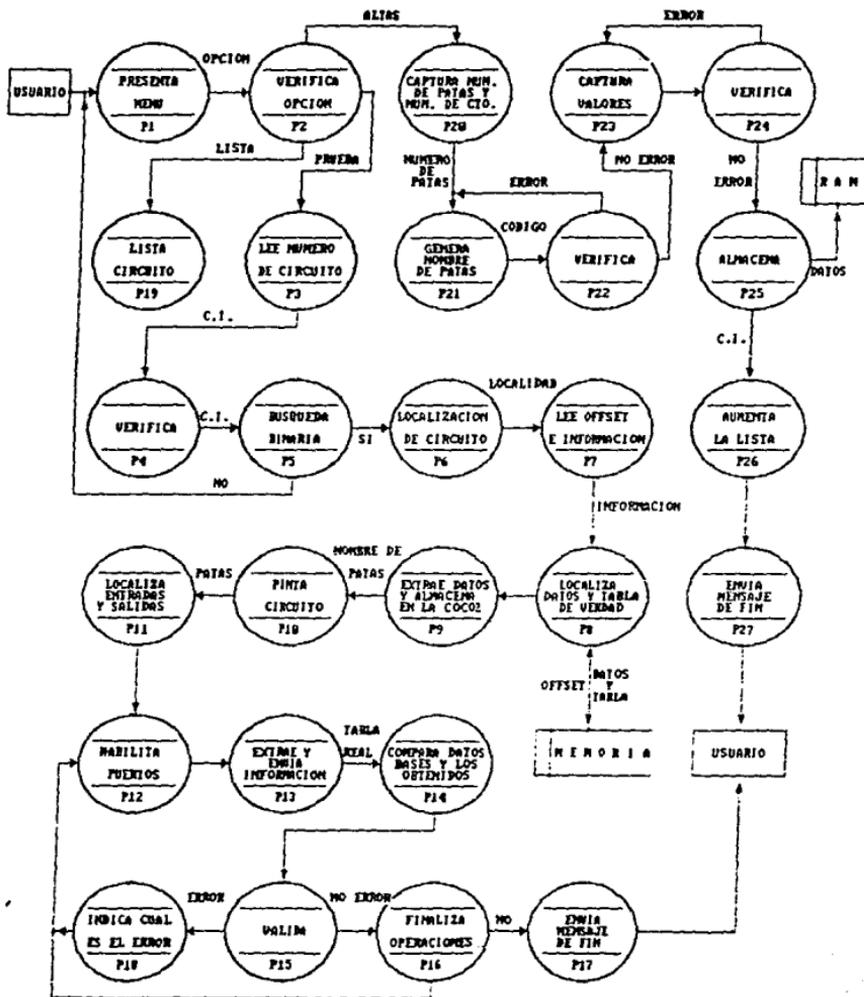


FIGURA 19

- c) J = Empaquetado.
- d) 00 = instrucción.

a) Prefijo.

Compuesto por 2 o 3 letras.

- RSN Radiation Hardened Circuit.
- SN Standard Prefix.
- SNM Mach IV, Level I.
- SNC Mach IV, Level III.
- SNH Mach IV, Level IV.
- SNJ Jan Processor.

b) Descripción única del Circuito.

Contiene de 4 a 8 caracteres, de los cuales, los 2 primeros números indican la familia, estos pueden ser seguidos por 1 o 2 letras: H, S, HC, L o LS o por el número de circuito, este puede constar de 2 a 3 dígitos; a continuación sigue la clase de circuito, el que puede ser A, B, C o ninguna.

c) Empaquetado

Contiene 1 o 2 letras. Los tipos de empaquetado existentes son:

- J Ceramic dual-in-line packages.
- N Plastic dual-in-line packages.
- T Flat package.
- W Ceramic flat package.

d) Instrucción.

Contiene 2 números.

Posteriormente se analiza la descripción única del circuito, sin verificar el tipo de prefijo, empaquetado e instrucción .

PRESENTA MENU PRINCIPAL

Este subsistema permite visualizar las diferentes opciones que pueden ser realizadas por el sistema, verificando a su vez que la opción elegida sea correcta.

Opciones:

Prueba de Circuito

Lista de Circuitos

Altas de Circuitos

BUSQUEDA BINARIA DEL CIRCUITO

Una vez que el nombre del circuito fue verificado,

es verificado en la lista de circuitos integrados que incluye el sistema, por medio de una búsqueda binaria, la que está basada en la bipartición repetida del intervalo de búsqueda.

LOCALIZA OFFSET DEL CIRCUITO

Localiza el offset de la memoria EPROM donde se encuentra almacenada la información (nombre de patas y tabla de verdad), del circuito a probar.

PINTA CIRCUITO INTEGRADO Y ASIGNA NOMBRES A LAS PATAS

Conociendo el número de patas del circuito a probar este es dibujado en pantalla y se le asigna el nombre correspondiente a cada una de sus patas una vez que el código de cada una de éstas ha sido reconocido.

LOCALIZA TABLA EN EPROM

Se localiza la tabla de verdad del circuito a analizar ubicándose en la dirección correspondiente indicada por el offset del circuito.

Se utilizó el código FF como clave para indicar el final de la información de ese circuito.

OBTENCION Y ALMACENAMIENTO DE LA TABLA DE VERDAD

Una vez que es localizada la tabla de verdad en la memoria EPROM, ésta es copiada a una localidad auxiliar (stack) introduciéndola por medio del puerto paralelo a través de la PIA correspondiente, con el fin de disminuir el tiempo de prueba del sistema al evitar consultar continuamente la tabla del circuito desde la EPROM.

LOCALIZA ENTRADAS Y SALIDAS

Identifica cuales son las entradas y salidas del circuito para habilitar las líneas de los puertos de las PIA's según corresponda.

HABILITA PUERTO DE LAS PIA's

Habilita las PIA's U3 y U4 cuando se necesita extraer información de la EPROM. Estas mismas PIA's son habilitadas para leer o escribir en la RAM. LA elección de una u otra memoria, se hace utilizando la línea 6 del puerto B de la PIA U4.

Habilita las PIA's U1 y U2 para mandar y sensar información al circuito a prueba.

SENSADO DE SALIDAS

Una vez aplicados los voltajes de entrada al circuito a prueba, son sensados los voltajes de salida en las patas correspondientes de éste. Los valores son almacenados en el stack para posteriormente ser comparados con los valores teóricos.

PINTA TABLAS DE VERDAD

Despliega los nombres de las entradas y salidas de circuito y posiciona los valores de cada uno de los estados de la tabla de verdad teórica.

COMPARA TABLAS DE VERDAD

Compara cada uno de los estados de la tabla de verdad teórica con los estados de la tabla de verdad obtenida. En caso de que los resultados sean diferentes se despliega un mensaje de error indicando el estado erróneo. Se continúa la prueba únicamente cuando exista otro circuito interno por probar.

LISTA CIRCUITOS DISPONIBLES

En este módulo se listan todos los circuitos disponibles, ya sea que se encuentren almacenados en la EPROM (circuitos iniciales en el sistema) o en la RAM (circuitos que son dados de alta).

CAPTURA NÚMERO DE PATAS Y NÚMERO DE C.I.

Para llevar a cabo el proceso de alta de un circuito es necesario que el usuario indique el número de patas y número de C.I. que desea almacenar. Este módulo se encarga de obtener y validar los datos antes mencionados.

GENERA NOMBRES DE PATAS

El usuario va generando cada uno de los nombres de las patas del C.I. de acuerdo a los menús que se le presentan.

En el sistema se consideró que cada nombre está compuesto por 4 partes que internamente son representadas por un dígito. Lo que permite reconocer cualquier nombre que sea accedido.

DIGITO 1	
Valor	Característica
0	positivo
1	negativo
3	nombre largo (+/-)
4	primo

En caso de que el dígito 1 sea igual a 0 ó 1, el

dígito 2 indicará el caracter anterior al nombre (número de circuito interno). El dígito 3 indica el nombre de la letra o el 3 y 4 indican el código de un nombre corto.

DIGITO 3
(LETRA)

Valor	Letra
3	Q
4	W
5	S
6	K
7	J
8	H
9	G
A-F	A-F

DIGITO 3 Y 4
(NOMBRE CORTO)

Valor	Nombre Corto
AS	CN
AB	RO
A9	Rext/Cext
AA	CLEAR
AB	CLOCK

AC	Cext
AD	CX1
AE	CX2
AF	PRESET

ESTA TESIS NO DEBE
SALIR DE LA BIBLIOTECA

Cuando el nombre está integrado por una letra, éste frecuentemente contiene un caracter posterior, el que es considerado como el dígito 4.

En caso de que el dígito 1 sea igual a 3 ó 4, se trata de un nombre constituido por una palabra o por un nombre compuesto por más de una. En ambos casos el nombre puede ser negativo o positivo o alterno en el caso de Vcc o tierra el que es tomado para el dígito 2.

DIGITO 2

Valor	Característica.
1 ó 2	Número de circuito interno.
3	Alterno.
4	Negado.

Si se trata de un nombre simple, el dígito 3 y 4 contendrá la clave de éste.

DIGITO 3 Y 4

Clave	Nombre
A0	DIR
A1	N.C.
A2	N.U.
A3	Vcc
A4	GND
B0	READ
B1	WRITE
B2	STROBE
B3	CLOCK INHIBIT
B4	QH OUTPUT
B5	STR Y1
B6	STR Y8

Si el nombre es compuesto, es decir, que esté constituido por 2 o más palabras se tiene el siguiente código para cada una de ellas:

DIGITO 3 y/o 4

Valor	Nombre
1	ENABLE
2	PARALLEL INPUT
3	LATCH

4	OUTPUT
5	CONTROL
6	FREQUENCY
7	SELECT
8	RANGE
9	-G
A	SHIFT
B	LOAD
C	RIGHT
D	LEFT
E	SERIAL
F	INPUT

Los nombres compuestos pueden estar precedidos por un caracter que indique el número de circuito interno. Este caracter estará contenido en el dígito 2.

En el caso especial de que el nombre de la pata sea PARALLEL INPUT éste podrá contener un caracter posterior que será almacenado en el dígito 4.

Después de la entrada de cada nombre de pata se muestra el código obtenido para que el usuario verifique si el nombre es o no correcto.

CAPTURA VALORES DE LA TABLA DE VERDAD TEORICA

Captura los valores de las entradas y salidas de cada estado de la tabla de verdad teórica.

GRABA INFORMACION DEL NUEVO C.I.

Una vez que se tiene los códigos de los nombres de las patas y los valores de la tabla de verdad, la información es grabada en la RAM habilitando las PIA's correspondientes.

INCLUYE NUEVO C.I. EN LISTA

Coloca el número de C.I. en la posición correspondiente de la lista, así como las características necesarias para su identificación.

4.- DICCIONARIO DE DATOS

Permite definir de manera completa y formal los datos y flujo de estos.

Los arreglos que fueron utilizados son:

L\$ Dimensión (10,5). Contiene la lista en forma creciente de los C.I., disponibles para ser probados, así, como el offset de la memoria EPROM en donde se halla localizada su información (código de patas y tabla de verdad), número de patas, cuantas son entradas y cuantas salidas.

COLUMNA DEL ARREGLO	LONGITUD	CARACTERISTICAS
1	4 - 13	Número de C.I..
2	4	Offset.
3	2	Número de patas.
4	2	Número de entradas.
5	2	Número de salidas.

N* Dimensión (35). Contiene los nombres de las patas del C.I. que se desplegará en pantalla.

IE Dimensión (6,20). Contiene las patas de entrada del circuito que se está probando. Las patas de entrada de cada uno de los circuitos internos serán almacenados en un renglón diferente del arreglo.

IS Dimensión (6,20). Contiene las patas de salida del circuito que se está probando. Las patas de salida de cada uno de los circuitos internos serán almacenadas en un renglón diferente del arreglo.

Las variables de mayor importancia utilizadas en cada uno de los módulos se listan a continuación:

NOMBRE DE VARIABLE	TIPO	DESCRIPCION
OP	CARACTER	Contiene la opción elegida de los menús principales.
CI	CADENA	Contiene el nombre del C.I. a probar.
LO	ENTERO	Contiene la longitud del nombre del C.I..
OF	CARACTER	Contiene el offset de la EPROM donde se localiza la información del C.I. a prueba.
NP	ENTERO	Número de patas del C.I. a prueba.
NE	ENTERO	Número de entradas de cada circuito interno.
NS	ENTERO	Número de salidas de cada circuito interno.
D1	CARACTER	Primer dígito del código del nombre de la pata que se está analizando.

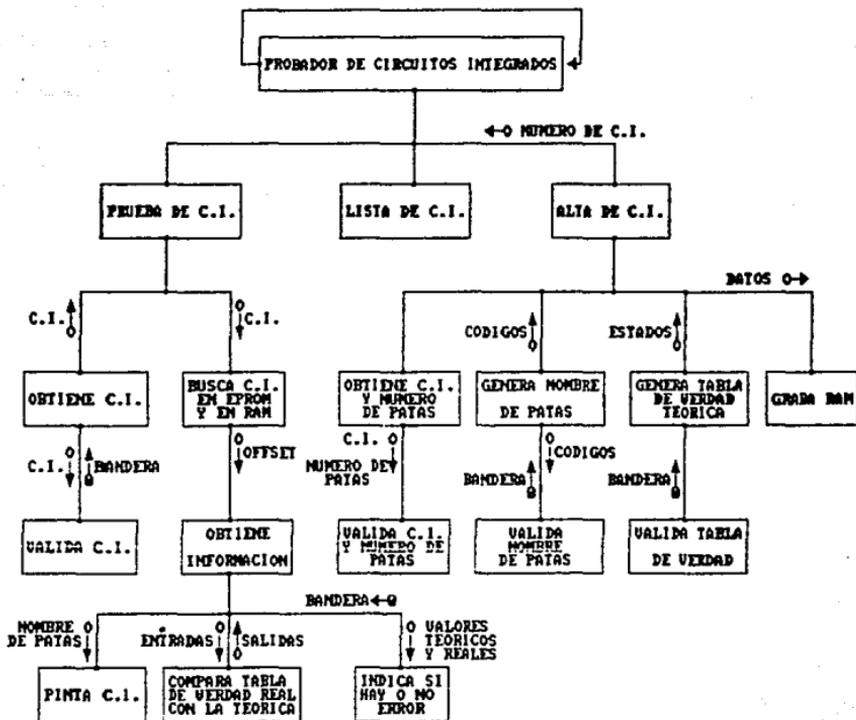
D2	CARACTER	Segundo dígito del código del nombre de la pata que se está analizando.
D3	CARACTER	Tercer dígito del código del nombre de la pata que se está analizando.
D4	CARACTER	Cuarto dígito del código del nombre de la pata que se está analizando.
ET	ENTERO	Número total de entradas del circuito a prueba.
NC	ENTERO	Número de circuitos internos.
ED	ENTERO	Número de estados de la tabla de verdad del C.I. a prueba.

Todas las variables restantes son de uso temporal.

5.- CARTA ESTRUCTURADA

Muestra la partición del sistema en módulos y la relación jerárquica entre estos. Además los flujos de datos y control entre los módulos (Ver fig. 20).

CARTA ESTRUCTURADA



PARAMETROS

O → DATOS O ESTRUCTURA DE DATOS

Ø → VARIABLES DE CONTROL

FIGURA 28

SOFTWARE

BASIC

```

10 *PROGRAMA PRINCIPAL
    LA FUNCION DEL CLEAR ES PROTEGER CIERTAS LOCALIDADES
    DE MEMORIA PARA EL MOMENTO EN QUE SE COMPLEMENTA EL
    PROGRAMA EN BASIC CON EL PROGRAMA EN ENSAMBLADOR.
20 CLEAR 200,30968:CLOADM"ENSAH"
30 DIM L$(11,5),IE(6,20),IS(6,20),N$(35)
40 CLS:GOSUB 5400 ;SBR DE INICIALIZACION
                    DE CI'S DISPONIBLES.
    50 GOSUB120 ; SBR DE MENU PRINC.

```

ANALIZA LA OPCION ELEGIDA

```

60 *SBR CASE MENU PRINCIPAL
70 IF OP$="P" THEN GOTO 490 ; VA A PROBAR UN CI
80 IF OP$="L" THEN GOSUB 260 ; LISTA LOS CI DISP.
90 IF OP$="A" THEN GOSUB 240 ; VA A DAR DE ALTA
100 IF OP$="S" THEN CLS:END ; TERMINA SU ACTIV.
110 GOTO 50

    PRESENTA EL MENU DE LAS OPCIONES DISPONIBLES.
120 *MENU1
130 CLS:PRINT @74," M E N U "
140 PRINT @100,"P> PRUEBA DE CI":PRINT @196,"L> LISTA
    DE CI DIFONIBLES":PRINT @260,"A> ALTA DE CI":PRINT
    @324,"S> FIN DE SESION":PRINT @396,"OPCION":INPUT
    OP$
150 IF OP$="P" THEN IF OP$<>"L" THEN IF OP$<>"A" THEN
    IF OP$<>"S" THEN GOSUB 220
160 RETURN

170 *SBR DE ESPERA PARA CONTINUAR UN PROCESO
180 PRINT @453,"ENTER> PARA CONTINUAR"
190 Z$=INKEY$:IF Z$<>" " GOTO 210
200 GOTO 190
210 RETURN

220 *SBR PARA ENVIAR MENSAJE DE DATOS INVALIDOS
230 PRINT @425,"OPCION INVALIDA"
240 GOSUB 170
250 RETURN

```

SBR QUE LISTA LOS CI DISPONIBLES EN MEMORIA EPROM Y EN RAM.

```
260 'LISTA DE CI DISPONIBLES
270 GOSUB 300:GOSUB 170
280 GOSUB 350:GOSUB 170
290 RETURN
```

```
300 'SBR LISTA DE EPROM
310 CLS:PRINT @70,"CIRCUITOS DISPONIBLES"
320 PRINT @138,"CI EN EPROM"
330 PRINT:PRINT:FOR I=1 TO 5
340 PRINT " ";L$(I,1);" ";L$(I+5,1):NEXT I:RETURN
```

```
350 'SBR LISTA DE RAM
360 CLS:PRINT @70,"CIRCUITOS DISPONIBLES"
370 PRINT @138,"CI EN RAM":EXEC &H7AFF
380 SS=234:R=242:J=0:NC=PEEK(&H7924):IF NC=0 OR NC>8
  THEN GOTO 480
390 FOR I=1 TO NC
400 EXEC (&H7B38):DR=&H7924
410 Q$=STR$(PEEK(DR+1)):L=LEN(Q$):
  Q$=RIGHT$(Q$,L-1):W$=STR$(PEEK(DR+2)):L=LEN(W$):
  W$=RIGHT$(W$,L-1)
420 A$="74"+Q$+W$
430 IF J=0 THEN GOTO 460
440 PRINT @R,A$:R=R+32:J=0
450 GOTO 470
460 PRINT @SS,A$:SS=SS+32:J=1
470 NEXT I
480 RETURN
```

SBR DONDE SE RELIZA LA PRUEBA DEL CI.

```
490 'SBR PRUEBA DE CIRCUITO
500 CLS:PRINT @230," ";:INPUT "NUMERO DE CI";CI$
510 GOSUB 560:YY=0:GOSUB 610:IF YY=0 THEN GOTO 930
520 GOTO 500
530 GOSUB 1410:GOSUB 1510:GOSUB 170
540 GOSUB 1620:GOSUB 1840
550 GOTO 50
```

```
560 'SBR INICIALIZA MATRIZ DE E/S.
570 FOR J=1 TO 6:FOR I=1 TO 20
580 IS(J,I)=255:IE(J,I)=255
590 NEXT I:NEXT J
600 RETURN
```

```

610 'SBR CHECA NUMERO DE CI
620 CO=1:LO=LEN(CI%):IF 3<LO AND LO<13 THEN 640
630 GOTO 900
640 L%=MID$(CI%,CO,1):A=ASC(L%)
650 IF (A>47 AND A<58) THEN 680
660 CO=CO+1:IF CO>LO THEN 640
670 GOTO 900
680 CO=CO+1:K%=MID$(CI%,CO,1):NO%=L%+K%
690 IF NOT(NO%="74" OR NO%="54") THEN GOTO 900
700 CO=2:L%=MID$(CI%,CO+1,1):IF (L%="S" OR L%="L" OR
L%="H") THEN 730
710 A=ASC(L%):IF A>47 AND A<58 THEN 780
720 GOTO 900
730 CO=CO+1:IF CO>LO THEN 900
740 CO=CO+1:K%=MID$(CI%,CO,1)
750 A=ASC(K%):IF A>47 AND A<58 THEN CO=CO-1:GOTO 780
760 IF NOT(A>64 AND A<91) THEN 900
770 NI%=L%+K%:IF NOT(NI%="HC" OR NI%="LS") THEN 900
780 CO=CO+1:IF CO>LO THEN 900
790 L%=MID$(CI%,CO,1):A=ASC(L%)
800 IF NOT(A>47 AND A<58) THEN 900
810 CO=CO+1:IF CO>LO THEN 900
820 K%=MID$(CI%,CO,1):A=ASC(K%)
830 IF NOT(A>47 AND A<58) THEN 900
840 IF CO=LO THEN 870
850 CO=CO+1:IF CO>LO THEN 900
860 J%=MID$(CI%,CO,1):A=ASC(J%)
870 N2%="74"+L%+K%:IF A>47 AND A<58 THEN N2%=N2%+J%
880 L%="":K%="":J%=""
890 RETURN

900 'MENSAJE DE ERROR CUANDO EL NUMERO DE CIRCUITO
PROPORCIONADO POR EL USUARIO ES INVALIDO
910 CLS: PRINT @231,"CIRCUITO EQUIVOCADO":Y=1:GOSUB
170:CLS
920 GOTO 890

930 'METODO DE BUSQUEDA.UNA VEZ QUE CHECO QUE EL CI
EXISTA LOCALIZA SU POSICION EN EPROM O EN RAM.
940 IN=1:SU=10
950 IF IN<SU THEN GOTO 980 ELSE GOTO 1070
960 EXEC &H7A00:ET=PEEK(&H7924):ST=PEEK(&H7925):
DS=31014:NC=ET/NE
970 GOSUB 1240:GOTO 530

980 'SBR CHECA EN EPROM
990 ME=INT((IN+SU)/2):N1=VAL(N2%):N3=VAL(L%(ME,1))
1000 IF N1<N3 THEN SU=ME-1:GOTO 950
1010 IF N1>N3 THEN IN=ME+1:GOTO 950
1020 CLS:PRINT @231,"CIRCUITO LOCALIZADO"

```

```

1030 DF=VAL(L$(ME,2)):NP=VAL(L$(ME,3)):NE=VAL(L$(ME,4)):
    NS=VAL(L$(ME,5))
1040 POKE(&H791E),NP:POKE(&H791C),NE:POKE(&H791D),NS:
    POKE(&H7916),0
1050 FO=DF:GOSUB 1210:POKE(&H7914),A2:POKE(&H7915),A3
1060 FO=VAL(L$(ME+1,2)):GOSUB 1210:POKE(&H7919),A2:
    POKE(&H791A),A3:GOTO 960

1070 'SBR CHECA EN RAM
1080 EXEC&H7AFF: F1=PEEK(&H7925): F2=FEEK(&H7926):
    DR=PEEK(&H7924)
1090 I=1:NC=FEEK(&H7924):IF NC<1 OR NC>8 GOTO 1140
1100 EXEC(&H7938)
1110 Q$=STR$(PEEK(DR+1)):L=LEN(Q$):Q$=RIGHT$(Q$,L-1):
    W$=STR$(FEEK(DR+2)):L=LEN(W$):W$=RIGHT$(W$,L-1)
1120 CA$="74"+Q$+W$:IF CA$=CI$ THEN CLS:PRINT @231,
    "CIRCUITO LOCALIZADO":GOSUB 170:GOTO 1150
1130 I=I+1:IF I<NC THEN GOTO 1100
1140 CLS:PRINT @233,"CIRCUITO NO LOCALIZADO":GOSUB
    170:GOTO 50
1150 UF=PEEK(&H7927):FOE=PEEK(&H7914),UF:DF=FEEK(&H79286):
    POKE(&H7915),DF
1160 IF I<NC THEN POKE(&H7919),FEEK(&H792F):
    POKE(&H791A),FEEK(&H7930) ELSE POKE(&H7919),F1:
    POKE(&H791A),F2
1170 SA$=HEX$(F2):GOSUB 1700:S7=S5:SA$=HEX$(F1):
    GOSUB 1780:FO=S7+S6+1
1180 SA$=HEX$(DF):GOSUB 1700:S7=S5:SA$=HEX$(UF):GOSUB
    1780:DF=S7+S6
1190 NP=FEEK(&H7929):NE=FEEK(&H792A):NS=FEEK(&H792B):
    FOE=PEEK(&H791E),NF=FOE(&H791C),NE=FOE(&H791D),NS
1200 POKE(&H7916),64:GOTO 960

1210 'SBR DIVIDE OFFSET
1220 FO$=HEX$(FO):A1=LEN(FO$):IF A1<2 THEN
    SA$=LEFT$(FO$,A1-2):GOSUB 1730:A2=S5:
    SA$=RIGHT$(FO$,2):GOSUB 1730:A3=S5 ELSE A2=0:A3=FO
1230 RETURN

1240 'SBR CALCULO DE NF+NE+NS
1250 C1=0:C2=0:C3=0:C4=0:C5=0:C6=0:C7=0:C8=0:C=NF+NE+NS:
    IA=0:IB=NF+1
1260 FOR I=1 TO C
1270 AU$=HEX$(FEEK(DS))
1280 IF LEN(AU$)=1 THEN D1$=LEFT$(AU$,1) ELSE D1$="0"
1290 D2$=RIGHT$(AU$,1):DS=DS+1
1300 AU$=HEX$(FEEK(DS))
1310 IF LEN(AU$)=1 THEN D3$=LEFT$(AU$,1) ELSE D3$="0"
1320 D4$=RIGHT$(AU$,1):DS=DS+1
1330 IF I<NP THEN GOSUB 5190
1340 GOSUB 4360

```

```

1350 K=K+1
1360 IF K=9 THEN J=J+1:K=1
1370 N$(I)=D1$+D2$+D3$+D4$
1380 NEXT I
1390 DS=DS-2:POKE(DS),1:DS=DS+1:POKE(DS),0:DS=DS-1
1400 RETURN

1410 'SBR ALMACENA FATAS
1420 POKE(&H7924),FV:POKE(&H7925),PG:POKE(&H7926),255:
DA=&H7927
1430 FOR I=1 TO NC
1440 FOR J=1 TO NE+1
1450 POKE(DA),IE(I,J):DA=DA+1
1460 NEXT J
1470 FOR J=1 TO NS+1
1480 POKE(DA),IS(I,J):DA=DA+1
1490 NEXT J:NEXT I
1500 RETURN

1510 'SBR IMPRIME CIRCUITO
1520 CLS1:R=44:SS=53:X=1:J=2
1530 FOR JJ=1 TO NP/2
1540 L=LEN(N$(X)):T=R-L
1550 PRINT @T,N$(X):X=X+1
1560 FOR I=26 TO 38:RESET(I,J):NEXT I:J=J+1:FOR I=25 TO
39:RESET(I,J):NEXT I:J=J+1
1570 PRINT @SS,N$(X):X=X+1
1580 R=R+32:SS=SS+32
1590 NEXT JJ
1600 SET(27,3,1):FOR I=26 TO 38:RESET(I,J):NEXT I: PRINT
@440." "
1610 RETURN

1620 'AJUSTE DE NOMBRES.PARA CUANDO PRESENTA LA PRUEBA
QUE VA REALIZANDO LOS LETREROS QUEDEN CENTRADOS.
1630 FOR I=1 TO NP
1640 Q$=N$(I):K=LEN(Q$)
1650 IF K=1 THEN W$=" "+Q$+" "
1660 IF K=2 THEN W$=" "+Q$+" "
1670 IF K=3 THEN W$=" "+Q$+" "
1680 IF K=4 THEN W$=" "+Q$
1690 IF K=5 THEN W$=Q$
1700 N$(I)=W$
1710 NEXT I
1720 RETURN

1730 'CONVERSION DE NUMEROS DECIMALES EN HEXADECIMALES.
1740 S3=ASC(LEFT$(SA$,1)): S4=ASC(RIGHT$(SA$)):
U=LEN(SA$):IF U>1 THEN IF S3>64 THEN S3=S3-55
ELSE S3=S3-48 ELSE S3=0
1750 IF S4>64 THEN S4=S4-55 ELSE S4=S4-48
1760 S5=S4+S3+16
1770 RETURN

```

```

1780 'SBR CONVERSION 2
1790 GOSUB 1730:S6=S3*4096+S4*256:RETURN

1800 'ALMACENA DS.
1810 SD%=HEX(DS):S1%=LEFT$(SD%,2):S2%=RIGHT$(SD%,2):
SA%=S1%:GOSUB 1730:POKE(&H7903),S5:SA%=S2%:
GOSUB 1730:POKE(&H7904),S5:RETURN

1820 'ALMACENA DT. DT ES EL APUNTAOR DE LA TABLA DE
VERDAD.
1830 SD%=HEX(DT):S1%=LEFT$(SD%,2):S2%=RIGHT$(SD%,2):
SA%=S1%:GOSUB 1730:POKE(&H7901),S5:SA%=S2%:
GOSUB 1730:POKE(&H7902),S5:RETURN

1840 'SBR DONDE REALMENTE SE INICIA LA PRUEBA
1850 DT=31012:GOSUB1800:GOSUB1820
1860 NC=ET/NE:ED=VAL(L*(ME+1,2))-OF-C*2)/(NE+NS)-1
1870 EXEC&H7B9A
1880 DT=DT+C:DS=DS+2:TT=DS:GOSUB 1800
1890 CLS:PRINT @38,"CIRCUITO INTERNO #";:PRINT
@74,"ESTADO #";
1900 GOSUB 2070:GOSUB 2020
1910 FOR ZZ=1 TO NC
1920 Y=1:PRINT @56,ZZ
1930 PRINT @82,Y:Y=Y+1
1940 GOSUB 1820:GOSUB 2160
1950 EXEC&H7D5D
1960 EXEC&H7BF1
1970 EXEC&H7E62
1980 EXEC&H7D67
1990 GOSUB 170
2000 ER=PEEK(&H790B):IF ER=1 THEN PRINT @85,"ERROR":
SOUND 5,8:GOSUB170:POKE(&H790B),0:GOTO 2020
2010 IF Y=ED THEN GOTO 1930
2020 DS=TT:GOSUB 1800:DT=DT+NE+2:GOSUB 1820
2030 NEXT ZZ
2040 RETURN

2070 'IMPRESION DE ENTRADAS
2080 T=129:J=1:CN=NE
2090 IF NE>5 THEN CN=5
2100 PRINT @T,"ENTRADAS":T=T+33
2110 S1=T:FOR I=NP+1 TO NP+NE
2120 IF J>CN THEN J=1:S1=S1+64:T=S1
2130 PRINT @T,N$(I):J=J+1:T=T+6
2140 NEXT I
2150 RETURN

2160 'IMPRIME UNOS Y CEROS
2170 S1=196:J=1:CN=NE
2180 IF NE>5 THEN CN=5

```

```

2190 FOR I=1 TO NE
2200 IF J>CN THEN J=1:S1=S1+64:T=S1
2210 PRINT @T,PEEK(DS)
2220 DS=DS+1:T=T+6:J=J+1
2230 NEXT I
2240 S1=S1+96:T=S1:J=1:CN=NS
2250 IF NS>5 THEN CN=5
2260 FOR I=1 TO NS
2270 IF J>CN THEN J=1
2280 PRINT@S1,PEEK(DS)
2290 DS=DS+1:T=T+6:J=J+1
2300 NEXT I
2310 RETURN

```

```

2320 'IMPRESION DE SALIDAS
2330 S1=S1+96:T=S1:J=1:CN=NS
2340 IF NS>5 THEN CN=5
2350 PRINT @T,"SALIDAS":T=T+33
2360 S1=T:FOR I=NP+NE+1 TO C
2370 IF J>CN THEN S1=S1+32:J=1:T=S1
2380 PRINT @T,N$(I):J=J+1:T=T+6
2390 NEXT I
2400 RETURN

```

SBR PRINCIPAL PARA ALTAS DE CIRCUITOS.

```

2410 'SBR A L T A S
2420 CLS:PRINT @229,"ES EL PRIMER CIRCUITO":PRINT @268,
" <S/N> ";
2430 PRINT @274,"";:INPUT OF$:IF OF$="S" THEN CLS:PRINT
@197,"ESTAS SEGURO DE BORRAR":PRINT @229,"CUALQUIER
CIRCUITO QUE": PRINT @266,"ESTE EN RAM":PRINT @299,
" <S/N> ";:INPUT OF$ ELSE IF OF$="N" THEN 2430
2440 IF OF$="S" THEN EXEC&H7F93ELSE IF OF$="N" THEN
PRINT @272,"";:INPUT OF$:GOTO 2440
2450 CLS:GOSUB 2530:GOSUB 2570:GOSUB2690
2460 EXEC&H7A81
2470 POKE (&H7927),PEEK (&H791F):POKE (&H7928),PEEK (&H7920)
2490 EXEC&H7A36
2500 GOSUB 2780:GOSUB 2710
2510 EXEC&H7AF2:EXEC&H7A14:EXEC&H7A48
2520 RETURN

2530 'SBR MEMORIA RAM LIBRE
2540 EXEC&H7AFF:IF PEEK (&H7924)=255 THEN FI=0 ELSE
SA$=HEX$(PEEK (&h7926)):GOSUB 1730:S7=S5:
SA$=HEX$(PEEK (&h7925)):GOSUB1780:FI=S6+S7
2550 ME=4016-FI:CLS:PRINT @97,"MEMORIA LIBRE EN RAM
":PRINT @148,ME;" BYTES"
2560 GOSUB170:RETURN

```

```

2570 'SBR INFORM. DE CI NUEVO
2580 CLS:PRINT @163,"SI INTRODUCES UN CIRCUITO":
PRINT @195,"PRESENTADO EN LISTA, ESTE ":
PRINT @232,"SERÁ IGNORADO.":GOSUB170:CLS
2590 PRINT @230,"NUMERO DE CI";:INPUT CI$
2600 YY=0:GOSUB 610:IF YY=1 THEN GOTO 2590
2610 A2=LEN(CI$):C1=VAL(LEFT$(CI$,2)):
C2=VAL(MID$(CI$,3,1)):C3=VAL(RIGHT$(CI$,A2-2))
2620 CLS:PRINT @229,"NUMERO DE PATAS DEL CI":PRINT @263,
"(14,16,20,24)":;INPUT NP$
2630 NP=VAL(NP$):IF (NP<>14) AND (NP<>16) AND (NP<>20)
AND (NP<>24) THEN GOSUB 220:GOTO 2620
2640 CLS:PRINT @226,"NUMERO DE ENTRADAS TOTALES";:INPUT
NE$:NE=VAL(NE$):IF NE=0 THEN 2640
2650 CLS:PRINT @227,"NUM. DE SALIDAS TOTALES";:INPUT NS$
;NS=VAL(NS$):IF NS=0 THEN 2650
2660 IF NS+NE>NP-2 THEN CLS:PRINT @197,"EXCESO DE NUM.
DE PATAS":PRINT @296,"NO INCLUIR PATAS":PRINT @328,
"DE POLARIZACION.":GOSUB 170:GOTO 2640 ELSE IF
NS+NE<NP-2 THEN CLS:PRINT @228,"NUM. DE PATAS
INCOMPLETO":GOSUB 170:GOTO 2640
2670 CLS:PRINT @229,"NUM. DE CI INTERNOS";:INPUT
NC$:NC=VAL(NC$):IF NC=0 OR NC>6 THEN GOTO 2660
2680 E=NE/NC:S=NS/NC:RETURN

2690 'SBR POKES
2700 POKE(&H7924),C1:POKE(&H7925),C2:POKE(&H7926),C3:
POKE(&H7929),NF:POKE(&H792A),NE:POKE(&H792B),NS:
POKE(&H792C),255:POKE(&H791C),E:POKE(&H791F),S:
K=&h7924:RETURN

2710 'SBR TABLA DE VERDAD
2720 CLS:PRINT @135,"INTRODUCE TABLA DE":PRINT @166,
"VERDAD POR RENGLONES"
2730 FOR J=1 TO E+S
2740 INPUT VL$:IF VL$<>"0" AND VL$<>"1" THEN PRINT
"VALOR INCORRECTO":GOTO 2740
2750 VL=VLA(VL$):POKE(K),VL:K=K+1:NEXT J
2760 PRINT "EXISTEN MAS ESTADOS <S/N> ";:INPUT R$="S"
THEN GOTO 2730 ELSE IF R$<>"N" THEN 2760
2770 POKE(K),255:RETURN

2780 'SBR ALTA DE PATAS
2790 POKE(K);ET:POKE(K+1),ST:K=K+2
2800 CLS:PRINT @199,"INDICA LOS NOMBRES":PRINT @234,"DE
LAS PATAS":GOSUB 170:IA=0:IB=NP+1
2810 FOR I=1 TO NP
2820 IC=INT(I/2):IC=I/2-IC
2830 IF IC<>0 THEN GOSUB 2990 ELSE GOSUB 3010
2840 GOSUB 3030:N$(I)=D1$+D2$+D3$+D4$:GOSUB 2940

```

```

2850 POKE (K),N1:POKE (K+1),N2:K=K+2
2860 NEXT I
2870 GOSUB 1510:GOSUB 170
2880 CLS:PRINT @199,"INDICA ENTRADAS":GOSUB 170:CLS
2890 FOR J=1 TO NE+NS:IF J<=NE THEN CLS:PRINT
@201,"ENTRADA ";J ELSE JJ=J-NE:CLS:PRINT @201,"
SALIDA ";JJ
2900 GOSUB 170:CLS
2910 GOSUB 3060:I=J:I=J:GOSUB 2940
2920 POKE (K),N1:POKE (K+1),N2:K=K+2:NEXT J
2930 RETURN

2940 'SBR CHECO NOM. PATAS
2950 SA%=D1%+D2%:GOSUB 1730:N1=S5:SA%=D3%+D4%:GOSUB 1730
:N2=S5
2960 N%(I)=D1%+D2%+D3%+D4%:GOSUB 4360:N%(I)=D1%+D2%+D3%+
D4%
2970 CLS:PRINT @195,"NOMBRE OBTENIDO: ":PRINT @242,N%(I)
:PRINT @296,"CORRECTO <S/N>";:INPUT R%:IF R%="N"
THEN GOSUB 3060:GOTO 2950 ELSE IF R%<>"S" THEN GOTO
2970
2980 RETURN

2990 'SBR PATAS INICIALES
3000 IA=IA+1:PT=IA:RETURN

3010 'SBR PATAS FINALES
3020 IB=IB-1:PT=IB:RETURN

3030 'SBR ALTA DE NOM. DE PATAS
3040 CLS:PRINT @207,"PATA # ";PT:GOSUB 180
3050 GOSUB 3060:RETURN

3060 'SBR ALTA DE NOM. PATAS 2
3070 GOSUB 3120:O1=VAL(O1%)
3080 IF O1=1 THEN GOSUB 3190:O2=VAL(O2%):IF O2=1 THEN
D1%="0" ELSE D1%="1"
3090 IF O1<>1 THEN D1%="3"
3100 IF D1%<>"3" THEN GOSUB 3250 ELSE GOSUB 3290
3110 RETURN

3120 'SBR MENU DESCRIPCION
3130 CLS:PRINT @75,"DESCRIPCION"
3140 PRINT @130,"<1> PRECEDIDOS Y/O SEGUIDOS":PRINT
@166,"DE LETRA O NUMERO."
3150 PRINT @226,"<2> NOMBRES CORTOS."
3160 PRINT @290,"<3> NOMBRES COMPUESTOS POR":PRINT @326,
"DOS PALABRAS."
3170 PRINT @427,"OPCION ";:INPUT O1%:IF VAL(O1%)<1 OR
VAL(O1%)>3 THEN GOSUB 230:GOTO 3030
3180 RETURN

```

```

3190 'SBR MENU POLARIDAD
3200 CLS:PRINT @139,"POLARIDAD"
3210 PRINT @201,"<1> POSITIVO"
3220 PRINT @265,"<2> NEGATIVO"
3230 PRINT @427,"OPCION ";:INPUT O2%:IF VAL(O2%)<1 OR
VAL(O2%)>2 THEN GOSUB 220:GOTO 3200
3240 RETURN

3250 'SBR D1=1 OR D1=0
3260 GOSUB 3240:GOSUB 3390
3270 GOSUB 3470:GOSUB 3520
3280 RETURN

3290 'SBR NOM. CORTOS
3300 IF O1=2 THEN GOSUB 3920:GOSUB 4030 ELSE GOSUB
4110:GOSUB 4260
3310 RETURN

3320 'SBR CARACTER PRECEDENTE
3330 CLS:PRINT @229,"CARACTER ANTECESOR";
3340 INPUT D2$
3350 IF D2$="" THEN D2$="1"
3360 IF (VAL(D2%)<1) OR (VAL(D2%)>8) THEN IF (ASC
(D2%)<65) OR (ASC(D2%)>72) THEN GOSUB 220:GOTO 3330
3370 CLS:IF D2$="" THEN D2$="1" ELSE IF D2$="G" THEN
D2$="9" ELSE IF D2$="H" THEN D2$="8"
3380 RETURN

3390 'SBR CARACTER SUCESOR
3400 CLS:PRINT @229,"CARACTER SUCESOR";
3410 INPUT D4$:CLS
3420 IF D4$="" THEN D4$="I"
3430 IF (VAL(D4%)>9) AND (VAL(D4%)<16) THEN D4$=HEX$(VAL
(D4%))
3440 IF VAL(D4%)<1 OR VAL(D4%)>9 THEN IF (ASC(D4%)>73)
THEN IF D4$<>"0" THEN GOSUB 220:GOTO 3400
3450 IF D4$="H" THEN D4$="8" ELSE IF D4$="G" THEN
D4$="9"
3460 RETURN

3470 'SBR NOMBRES CORTOS
3480 CLS:PRINT @105,"TIPO DE NOMBRE"
3490 PRINT @200,"<1> NOMBRE CORTO ":PRINT @264,"<2>
NOMBRE DE LETRA"
3500 PRINT @426,"OPCION ";:INPUT OP%:IF VAL(OP%)<1 OR
VAL(OP%)>2 THEN GOSUB 220:GOTO 3480
3510 RETURN

3520 'SBR DIGITO 3
3530 OP=VAL(OP%)
3540 ON OP GOSUB 3560,3570

```

```

3550 GOTO 3580
3560 GOSUB 3590:RETURN
3570 GOSUB 3730:RETURN
3580 CLS:RETURN

3590 'SBR MENU DIGITO 3 Y 4
3600 CLS:PRINT @73,"NOMBRES CORTOS"
3610 PRINT @137,"<1> CN"
3620 PRINT @169,"<2> RO"
3630 PRINT @201,"<3> REXT/CEXT"
3640 PRINT @233,"<4> CLEAR"
3650 PRINT @265,"<5> CLOCK"
3660 PRINT @297,"<6> CEXT"
3670 PRINT @329,"<7> CX1"
3680 PRINT @361,"<8> CX2"
3690 PRINT @393,"<9> PRESET"
3700 PRINT @458,"OPCION ";:INPUT OP$: IF VAL(OP$)<1 OR
VAL(OP$)>9 THEN GOSUB 220:GOTO 3600
3710 D3$="A":D4$=HEX$(VAL(OP$)+6)
3720 RETURN

3730 'SBR LETRAS
3740 CLS:PRINT @77,"LETRAS"
3750 PRINT @137,"<1> Y <8> G"
3760 PRINT @169,"<2> Q <9> A"
3770 PRINT @201,"<3> W <10> B"
3780 PRINT @233,"<4> S <11> C"
3790 PRINT @265,"<5> F <12> D"
3800 PRINT @297,"<6> J <13> E"
3810 PRINT @329,"<7> H <14> F"
3820 PRINT @426,"OPCION ";:INPUT OP$:IF VAL(OP$)<1 OR
VAL(OP$)>14 THEN GOSUB 220:GOTO 3740
3830 OP=VAL(OP$)-1:IF D4$="I" THEN D3$="O":IF OP>7 THEN
D4$=HEX$(OP+2) ELSE IF OP<0 THEN D4$=RIGHT$(STR$
(OP+2),1):GOTO 3860 ELSE D4$="1":GOTO 3860
3840 IF OP<7 THEN D3$=HEX$(OP+2) ELSE IF OP<>0 THEN D3$=
RIGHT$(STR$(OP+2),1) ELSE D3$="1"
3850 IF OP<7 AND D3$=D4$ THEN D3$="0"
3860 RETURN

3870 'SBR CASE ALTERNO O NEGADO
3880 PRINT @426,"OPCION";:INPUT OP2$
3890 IF VAL(OP2$)<1 OR VAL(OP2$)>2 THEN IF OP2$<>" " THEN
GOSUB 220:GOTO 3880
3900 IF OP2$="" THEN D2$="0" ELSE D2$=RIGHT$(STR$(VAL
(OP2$)+2),1)
3910 RETURN

3920 'SBR MENU N.L. 1 PALABRA
3930 CLS:PRINT @73,"NOMBRES CORTOS"
3940 PRINT @131,"<1> DIR <7> WRITE"

```

```

3950 PRINT @163,"<2> NC           <8> STROBE"
3960 PRINT @195,"<3> NU           <9> CK INH"
3970 PRINT @227,"<4> Vcc         <10> QH OUT"
3980 PRINT @259,"<5> GND         <11> STR Y1"
3990 PRINT @291,"<6> READ        <12> STR Y8"
4000 PRINT @426,"OPCION ";:INPUT OP$
4010 IF VAL(OP$)<1 OR VAL(OP$)>12 THEN IF OP$<>" THEN
GOSUB 220:GOTO 3930
4020 RETURN

4030 'SBR CASE DE NOM. CORTOS
4040 OP=VAL(OP$):IF OP<6 THEN OA=1 ELSE OA=2
4050 D2$="0":IF OP=4 OR OP=5 THEN CLS:PRINT @229,"ES
ALTERNO <S/N>";:INPUT AL$:IF AL$="S" THEN D2$="3"
ELSE IF AL$<>"N" THEN GOSUB 220:GOTO 4050
4060 ON OA GOSUB 4080,4090
4070 GOTO 4100
4080 D3$="A":D4$=RIGHT$(STR$(VAL(OP$)-1),1):RETURN
4090 D3$="B":D4$=RIGHT$(STR$(VAL(OP$)-6),1):RETURN
4100 RETURN

4110 'SBR MENU NOMBRES DOBLES
4120 CLS:PRINT @73,"NOMBRES DOBLES"
4130 PRINT @131,"<1> ENABLE       <9> -G"
4140 PRINT @163,"<2> PLL. INPUT   <10> SHIFT"
4150 PRINT @195,"<3> LATCH       <11> LOAD"
4160 PRINT @227,"<4> OUTPUT      <12> RIGHT"
4170 PRINT @259,"<5> CONTROL    <13> LEFT"
4180 PRINT @291,"<6> FRECUENCY    <14> SERIAL"
4190 PRINT @323,"<7> SELECT      <15> INPUT"
4200 PRINT @355,"<8> RANGE"
4210 PRINT @426,"OPCION 1 ";:INPUT O3$
4220 PRINT @458,"OPCION 2 ";:INPUT O4$
4230 IF VAL(O3$)<1 OR VAL(O3$)>15 THEN GOSUB 220: GOTO
4120
4240 IF VAL(O4$)<1 OR VAL(O4$)>15 THEN IF O4$<>" THEN
GOSUB 220:GOTO 4120
4250 RETURN

4260 'SBR CASE NOMBRES DOBLES
4270 IF O4$="" THEN D4$=O3$:D3$="0"
4280 D2$="0":D3$=HEX$(VAL(O3$)):D4$=HEX$(VAL(O4$))
4290 IF O4$="9" OR O3$="9" THEN D2$="4"
4300 IF D3$="2" THEN GOSUB 4320
4310 RETURN

4320 'SBR LETRA DE PLL. INPUT
4330 CLS:PRINT @226,"LETRA POSTERIOR -A-F.";:INPUT D4$
4340 IF ASC(D4$)<65 OR ASC(D4$)>70 THEN GOSUB 220:
GOTO 4330
4350 RETURN

```

4360 'SBR PARA TRADUCIR EL CODIGO DEL NOMBRE DE LOS
PINES.

4370 IF D1\$="0" THEN D1\$="":GOTO4410
4380 IF D1\$="1" THEN D1\$="-":GOTO4410
4390 IF D1\$="3" THEN D1\$="":GOTO4800
4400 RETURN

4410 IF D2\$="8" AND D1\$="3" THEN D2\$="H"
4420 IF D2\$="9" THEN D2\$="G"
4430 IF D3\$="0" THEN D3\$="":GOTO4640
4440 IF D3\$="1" THEN D3\$="Y":GOTO4730
4450 IF D3\$="3" THEN D3\$="Q":GOTO4640
4460 IF D3\$="4" THEN D3\$="W":GOTO4400
4470 IF D3\$="5" THEN D3\$="S":GOTO4400
4480 IF D3\$="6" THEN D3\$="K":GOTO4400
4490 IF D3\$="7" THEN D3\$="J":GOTO4400
4500 IF D3\$="8" THEN D3\$="H":GOTO4400
4510 IF D3\$="9" THEN D3\$="G":GOTO4400
4520 IF D3\$="A" AND VAL(D4\$)<7 AND VAL(D4\$)>0 THEN
GOTO4730
4530 IF D3\$="A" THEN D3\$="" ELSE GOTO4400
4540 IF D4\$="A" THEN D4\$="CLR"
4550 IF D4\$="B" THEN D4\$="CK"
4560 IF D4\$="C" THEN D4\$="CEXT"
4570 IF D4\$="D" THEN D4\$="CX1"
4580 IF D4\$="E" THEN D4\$="CX2"
4590 IF D4\$="F" THEN D4\$="PRE"
4600 IF D4\$="9" THEN D4\$="REXT/CEXT"
4610 IF D4\$="8" THEN D4\$="RO"
4620 IF D4\$="7" THEN D4\$="CN"
4630 GOTO 4400
4640 IF D4\$="1" THEN D4\$="Y"
4650 IF D4\$="3" THEN D4\$="Q"
4660 IF D4\$="4" THEN D4\$="W"
4670 IF D4\$="5" THEN D4\$="S"
4680 IF D4\$="6" THEN D4\$="K"
4690 IF D4\$="7" THEN D4\$="J"
4700 IF D4\$="8" THEN D4\$="H"
4710 IF D4\$="9" THEN D4\$="G"
4720 GOTO4400
4730 IF D4\$="A" THEN D4\$="10"
4740 IF D4\$="B" THEN D4\$="11"
4750 IF D4\$="C" THEN D4\$="12"
4760 IF D4\$="D" THEN D4\$="13"
4770 IF D4\$="E" THEN D4\$="14"
4780 IF D4\$="F" THEN D4\$="15"
4790 GOTO4400
4800 IF D2\$="0" THEN D2\$=""
4810 IF D2\$="3" THEN D2\$="ALT "
4820 IF D2\$="4" THEN D2\$="--"
4830 IF D3\$="A" THEN D3\$="":GOTO4960

```

4840 IF D3$="B" THEN D3$="":GOTO4880
4850 GOSUB5050:DA$=D3$:D3$=D4$: IF DA$="P IN" THEN
GOTO4870
4860 GOSUB5050
4870 D4$=D3$:D3$=DA$:GOTO5040
4880 IF D4$="0" THEN D4$="R"
4890 IF D4$="1" THEN D4$="W"
4900 IF D4$="2" THEN D4$="STR"
4910 IF D4$="3" THEN D4$="CK IN"
4920 IF D4$="4" THEN D4$="QH OU"
4930 IF D4$="5" THEN D4$="ST Y1"
4940 IF D4$="6" THEN D4$="ST Y8"
4950 GOTO4400
4960 IF D4$="0" THEN D4$="DIR"
4970 IF D4$="1" THEN D4$="NC"
4980 IF D4$="2" THEN D4$="NU"
4990 IF D4$="3" THEN D4$="VCC"
5000 IF D4$="4" THEN D4$="GND"
5010 IF D4$="B" THEN D3$="SH ":D4$="L"
5020 IF D4$="C" THEN D3$="SH ":D4$="R1"
5030 IF D4$="D" THEN D3$="SH ":D4$="LE"
5040 GOTO4400

5050 'PALABRAS COMPUESTAS
5060 IF D3$="0" THEN D3$=""
5070 IF D3$="1" THEN D3$="E "
5080 IF D3$="2" THEN D3$="P IN"
5090 IF D3$="3" THEN D3$="LCH "
5100 IF D3$="4" THEN D3$="OUT "
5110 IF D3$="5" THEN D3$="CTR "
5120 IF D3$="6" THEN D3$="FR "
5130 IF D3$="7" THEN D3$="SEL "
5140 IF D3$="8" THEN D3$="RGE "
5150 IF D3$="9" THEN D3$="G "
5160 IF D3$="E" THEN D3$="SER "
5170 IF D3$="F" THEN D3$="IN "
5180 RETURN

5190 'SBR IDENTIFICA E/S
5200 IC=INT(I/2):IC=I/2-IC:IF IC<>0 THEN GOSUB 2990 ELSE
GOSUB 3010
5210 IF D3$+D4$="01" OR D3$+D4$="03" OR D3$+D4$="B7"
OR D3$+D4$="04 OR D3$="4" OR D3$="3" OR D3$="1"
THEN ES$="S" ELSE ES$="E".
5220 P0$=D1$+D3$+D4$
5230 IF P0$="3A3" THEN PV=PT:GOTO 5270 ELSE IF
P0$="3A4" THEN PG=PT:GOTO5270
5240 IF P0$="0AB" THEN PC=PT:ES$="E"
5250 IF ES$="S" THEN GOSUB 5280
5260 IF ES$="E" THEN GOSUB 5340
5270 RETURN

```

```

5280 SBR IDENT. SALIDAS
5290 IF D2*="2" THEN C1=C1+1:CC=C1 ELSE IF D2*="3" THEN
      C2=C2+1:CC=C2 ELSE IF D2*="4" THEN C3=C3+1:CC=C3
      ELSE C4=C4+1:CC=C4
5300 R=VAL(D2*)
5310 IF R=0 THEN R=1
5320 IS(R,CC)=PT
5330 RETURN

5340 SBR IDENT. ENTRADAS
5350 IF D2*="2" THEN C5=C5+1:CC=C5 ELSE IF D2*="3" THEN
      C6=C6+1:CC=C6 ELSE IF D2*="4" THEN C7=C7+1:CC=C7
      ELSE C8=C8+1:CC=C8
5360 R=VAL(D2*)
5370 IF R=0 THNE R=1
5380 IE(R,CC)=PT
5390 RETURN

5400 SBR ASIGNACION DE MEM.
5410 L$(1,1)="7405":L$(1,2)="00":L$(1,3)="14":
      L$(1,4)="1":L$(1,5)="1"
5420 L$(2,1)="7408":L$(2,2)="39":L$(2,3)="14":
      L$(2,4)="2":L$(2,5)="1"
5430 L$(3,1)="7427":L$(3,2)="88":L$(3,3)="14":
      L$(3,4)="2":L$(3,5)="1"
5440 L$(4,1)="7432":L$(4,2)="17":L$(4,3)="14":
      L$(4,4)="4":L$(4,5)="2"
5450 L$(5,1)="7474":L$(5,2)="204":L$(5,3)="14":
      L$(5,4)="4":L$(5,5)="2"
5460 L$(6,1)="7485":L$(6,2)="283":L$(6,3)="14":
      L$(6,4)="2":L$(6,5)="1"
5470 L$(7,1)="74139":L$(7,2)="332":L$(7,3)="16":
      L$(7,4)="3":L$(7,5)="4"
5480 L$(8,1)="74151":L$(8,2)="416":L$(8,3)="16":
      L$(8,4)="12":L$(8,5)="2"
5490 L$(9,1)="74244":L$(9,2)="605":L$(9,3)="20":
      L$(9,4)="5":L$(9,5)="4"
5500 L$(10,1)="74393":L$(10,2)="693":L$(10,3)="14":
      L$(10,4)="2":L$(10,5)="4"
5510 RETURN

```

ENSAMELADOR.

	ORG	\$7A00
PIAS		
PS	EQU	\$78F7
VAR4	EQU	\$78F8
DT	EQU	\$7901
DS	EQU	\$7903
VR	EQU	\$7905
C1	EQU	\$7906
C2	EQU	\$7907
ROT	EQU	\$7908
BAND	EQU	\$790A
MAL	EQU	\$790B
ES1	EQU	\$790C
ES2	EQU	\$790D
ES3	EQU	\$790E
ES4	EQU	\$790F
DAT01	EQU	\$7910
DAT02	EQU	\$7911
DAT03	EQU	\$7912
DAT04	EQU	\$7913
DIR1	EQU	\$7914
DIR2	EQU	\$7915
MEM	EQU	\$7916
DAT0	EQU	\$7917
RW	EQU	\$7918
DIR3	EQU	\$7919
DIR4	EQU	\$791A
CCM	EQU	\$791B
NFS	EQU	\$791D
NP	EQU	\$791E
AU1	EQU	\$791F
AU2	EQU	\$7920
AUX2	EQU	\$7921
AUX3	EQU	\$7922
AUX1	EQU	\$7923
STACK	EQU	\$7924
DDR1A	EQU	\$FF40
CR1A	EQU	\$FF41
DDR1B	EQU	\$FF42
CR1B	EQU	\$FF43
DDR2A	EQU	\$FF44
CR2A	EQU	\$FF45
DDR2B	EQU	\$FF46
CR2B	EQU	\$FF47
DDR3A	EQU	\$FF48
CR3A	EQU	\$FF49
DDR3B	EQU	\$FF4A

CR3B	EQU	\$FF4B
DDR4A	EQU	\$FF4C
CR4A	EQU	\$FF4D
DDR4B	EQU	\$FF4E
CR4B	EQU	\$FF4F
LEPROM		
REGRE	LDY	#STACK
	LBSR	DIRMEM
	LDA	DIR1
	LDB	DIR2
	CMFD	DIR3
	BLE	REGRE
	RTS	
ESRAM		
	LDA	#\$1
	STA	RW
	LDY	#STACK
	LBSR	F4B6
REGRE1	LDA	,Y+
	STA	DATO
	CMFA	#\$FF
	BEQ	FINRAM
	LBSR	PCB4A
	LBSR	PCAS
	LBSR	INCREM
	LBSR	REGRE1
FINRAM	RTS	
LISTA		
	LDA	#\$0B
	LDB	CCM
	MUL	
	ADDR	#\$0
	STB	DIR2
	CLR	DIR1
	LBSR	ESRAM
	RTS	
ACTUA		
	LDA	DIR1
	STA	DIR3
	LDA	DIR2
	STA	DIR4
	CLR	DIR1
	CLR	DIR2
	LDA	CCM
	INCA	
	STA	DATO

	LBSR	GRABA
	LDA	DIR3
	STA	DATO
	LBSR	GRABA
	LDA	DIR4
	STA	DATO
	LBSR	GRABA
	RTS	
GRABA	LBSR	PCB4A
	LBSR	PCAS
	LBSR	INCREM
	RTS	
NUEVO	LDA	##40
	STA	MEM
	LDA	##2
	STA	RW
	CLR	DIR1
	CLR	DIR2
	LBSR	P4ES
REGRES	LBSR	PCB4A
	LBSR	PCAE
	LDB	DATO
	LDA	DIR2
	CMFA	##00
	BEQ	CCM1
	CMFA	##01
	BEQ	OFF1
	STB	AU2
	LBRA	CONT1
OFF1	STB	AU1
	LBRA	SIGUE
CCM1	STB	CCM
	LDA	##FF
	CMFA	CCM
	BNE	SIGUE
	CLR	CCM
	CLR	AU1
	LDA	##50
	STA	AU2
	LBRA	CONT1
SIGUE	LBSR	INCREM
	LBRA	REGRES
CONT1	RTS	

DIRMEM	LBSR LBSR LBSR LDA STA RTS	PCB4A PCAE INCREM DATO ,Y+
INCREM	LDA LDB ADDD STA STB RTS	DIR2 DIR2 #*01 DIR1 DIR2
FIN		
ASIGNA	LDA LDB STA STB RTS	AU1 AU2 DIR1 DIR2
LIS	LDA STA LDA STA CLR CLR LBSR LDY CLR	#*0 RW #*40 MEM DIR1 DIR2 F485 #STACH AU1
LLIS	LBSR LBSR LDA STA LBSR LDA INCA STA CMFA BLT LDA STA RTS	PCB4A PCAE DATO ,Y+ INCREM AU1 AU1 #*0 LLIS #*0 DIR2
LIS:	LDY LDA STA	#STACH #*1 AU1

INLIS	LBSR	INCREM
	LBSR	F3B4A
	LBSR	F3AE
	LDA	DATO
	STA	,Y+
	LDA	AU1
	INCA	
	STA	AU1
	CMFA	##0D
	BLE	INLIS
	LDA	DIR1
	LDB	DIR2
	SUBD	##5
	STA	DIR1
	STB	DIR2
	RTS	
SACDF	LDY	#STACK
	LDA	##0
	STA	AUX1
	LDA	##2
	STA	RW
	LDA	##40
	STA	MEM
	LBSR	F4BS
SAC1	LBSR	F3B4A
	LBSR	F3AE
	LBSR	INCREM
	LDA	DATO
	STA	,Y+
	LDA	AUX1
	INCA	
	STA	AUX1
	CMFA	##4
	BLE	SAC1
	RTS	
POLAR	LDY	DS
	LDX	DT
	LDB	##00
	STB	ES1
	STB	ES2
	STB	ES3
	STB	ES4
	STB	DAT01
	STB	DAT02
	STB	DAT03
	STB	DAT04
	LDA	NF
	CMFA	##10

	BLE	LP1416
	LBSR	F2024
	LBRA	SIA
LP1416	LBSR	P1416
SIA	LBSR	CMFA
	STX	DT
	STY	DS
	LDA	##00
	STA	AUX2
	LDX	##E1
	LDY	##VAR4
ALMA	LDA	,X+
	STA	,Y+
	LDA	AUX2
	INCA	
	STA	AUX2
	CMFA	##7
	BLE	ALMA
	RTS	
CORRE	LDA	##0
	STA	AUX2
	LDX	##E1
	LDY	##VAR4
OBTEN	LDA	,Y+
	STA	,X+
	LDA	AUX2
	INCA	
	STA	AUX2
	CMFA	##7
	BLE	OBTEN
	LDX	DT
	LDY	DS
	LDA	NP
	CMFA	##10
	BLE	CP1416
	LBSR	F2024
	LBRA	SIB
CP1416	LBSR	P1416
SIB	STX	DT
	STY	DS
	RTS	
P1416	LDA	,X
LOOP1	STA	AUX2
	CMFA	##7
	BLE	SIETE
	CMFA	##8
	BNE	OCHO

	LDA	NP
	CMFA	##0E
	BEQ	OCHO
	LBRA	SIETE
OCHO	LDA	NP
	INCA	
	LBSR	RDAT1
	LBRA	S2
SIETE	LBSR	RDAT0
	LBSR	CMFA
S2	BNE	LOOP1
	LBRA	FIN1
F2024		
LOOP2	LDA	,Y
	STA	AUX2
	CMFA	##0B
	BLE	PRIME
	CMFA	##0A
	BLE	PRIME1
	CMFA	##0C
	BLE	PRIME2
	LDA	NP
	CMFA	##1B
	BEQ	SIGUE4
	INCA	
	LBSR	RDAT1
	LBRA	S3
SIGUE4	LDA	,X
	CMFA	##10
	BLE	SIGUE6
	LDA	NP
	INCA	
	LBSR	RDAT1
	LBRA	S3
SIGUE7	LDA	NP
	LBSR	RDAT1
	LBRA	S3
SIGUE6	LDA	NP
	LBRA	SIGUE3
PRIME2	LDA	NP
	CMFA	##1B
	BEQ	PRIME1
SIGUE3	SUBA	##7
	SUBA	,X
	STA	AUX2
	LBSR	RDAT3
	LBRA	S3

PRIME1	LDA	, X
	SUBA	##8
	STA	AUX2
	LBSR	RDAT2
	LBRA	S3
PRIME	LBSR	RDAT0
S3	LBSR	COMFA
	ENE	LOOP2
	LBFA	FIN1
RDAT3	LBSR	COFRE1
	LDA	AU1
	ORA	ES4
	STA	ES4
	LDA	AU2
	ORA	DAT04
	STA	DAT04
	RTS	
RDAT2	LBSR	CORRE1
	LDA	AU1
	ORA	ES3
	STA	ES3
	LDA	AU2
	ORA	DAT03
	STA	DAT03
	RTS	
RDAT1	SUBA	, X
	STA	AUX2
	LBSR	CORRE1
	LDA	AU1
	ORA	ES2
	STA	ES2
	LDA	AU2
	ORA	DAT02
	STA	DAT02
	RTS	
RDAT0	LBSR	CORRE1
	LDA	AU1
	ORA	ES1
	STA	ES1
	LDA	AU2
	ORA	DAT01
	STA	DAT01
	RTS	

CORRE1	CLR	AU1
	CLF	AU2
	LDA	AU1
	ADDA	##01
	STA	AU1
	LDR	AU2
	DRB	,Y+
LOOPS	LDA	AUX2
	DECA	
	STA	AUX2
	BEQ	SIGUE1
	LDA	AU1
	LSLA	
	STA	AU1
	LSLB	
	LBRA	LOOPS
SIGUE1	STB	AU2
	RTS	
COMFA		
	STX	AUX1
	LDD	AUX1
	ADDD	##01
	STD	AUX1
	LDX	AUX1
	LDA	,X
	CMFA	##FF
FIN1	RTS	
CLOCK		
	CLR	DAT01
	CLR	DAT02
	LBSR	F1A2A
	RTS	
ANAL		
	CLR	C2
	CLR	MAL
	LDX	DT
INICIO	LEAX	+1,X
	STX	DT
	LDA	[DT]
	STA	FS
	LDE	NP
	CMFB	##0E
	BGT	N16
	CMFA	##7
	BGT	ASTE

GAMA	LBSR	R1
	LDA	DAT01
	STA	AUX3
	LBRA	FINO
ASTE	LBSR	CONV
	LBSR	R1
	LDA	DAT02
	STA	AUX3
	LBRA	FINO
N16	CMFB	##10
	BGT	N20
	CMFA	##8
	BGT	ASTE
	LBRA	GAMA
N20	CMFB	##14
	BGT	N24
	CMFA	##8
	BGT	L31
	LBRA	GAMA
	CMFA	##0A
	BGT	L32
BETA	LBSR	R2
	LDA	DAT03
	STA	AUX3
	LBRA	FINO
L32	CMFA	##0C
	BGT	ASTE
ALFA	LBSR	CONV
	LBSR	R2
	LDA	DAT04
	STA	AUX3
	LBRA	FINO
N24	CMFA	##8
	BGT	L41
	LBRA	GAMA
L41	CMFA	##0C
	BGT	L42
	LBRA	BETA
L42	CMFA	##10
	BGT	ASTE
	LBRA	ALFA
FINO	LBSR	ROTA
	LBSR	COMP
	LDB	C2
	INCB	
	STB	C2
	CMFB	NPS
	BEQ	FIN2
	LBRA	INICIO
FIN2	LEAX	+2, X
	STX	DT
	RTS	

R1	LDA SUBA STA RTS	PS ##1 ROT
R2	LDA SUBA STA RTS	PS ##9 ROT
CONV	LDA ADDA SUBA STA RTS	NP ##1 FS PS
ROTA PRIN	CLRA LDB CMPA BEQ RORB STB INCA LBRA	AUX3 ROT TERM AUX3
TERM	ANDB STB RTS	PRIN ##1 AUX3
COMP	LDB STB LDY LEAY STY LDA CMPA BNE LBRA	[DS] VR DS +1, Y DS AUX3 VR ERROR FINAL
ERROR	LDA STA	##01 MAL
FINAL	RTS	
ELLIGE	LBSR LDA CMPA BLE LBSR	P1A2A NP ##10 P12 P1B2B
P12	RTS	

P3B4A

CLR	CR3B
CLR	CR4A
LDA	#\$FF
STA	DDR3B
STA	DDR4A
LDA	#\$04
STA	CR3B
STA	CR4A
LDA	DIR1
ORA	MEM
STA	DDR4A
LDA	DIR2
STA	DDR3B
RTS	

P3AS

CLR	CR3A
LDA	#\$FF
STA	DDR3A
LDA	#\$04
STA	CR3A
LDA	DATO
STA	DDR3A
RTS	

P3AE

CLR	CR3A
CLR	DDR3A
LDA	#\$04
STA	CR3A
LDA	DDR3A
STA	DATO
RTS	

P4BS

CLR	CR4B
LDA	#\$FF
STA	DDR4B
LDA	#\$04
STA	CR4B
LDA	RW
STA	DDR4B
RTS	

P1A2A

CLR	DDR1A
CLR	DDR2A
CLR	CR1A
CLR	CR2A
LDA	ES1

```
LDB      ES2
STA      DDR1A
STB      DDR2A
LDA      #$04
STA      CR1A
STA      CR2A
LDA      DAT01
LDB      DAT02
STA      DDR1A
STB      DDR2A
LDA      DDR1A
LDB      DDR2A
STA      DAT01
STB      DAT02
RTS
```

P1B2B

```
CLR      DDR1B
CLR      DDR2B
CLR      CR1B
CLR      CR2B
LDA      ES3
LDB      ES4
STA      DDR1B
STB      DDR2B
LDA      #$04
STA      CR1B
STA      CR2B
LDA      DAT03
LDB      DAT04
STA      DDR1B
STB      DDR2B
LDA      DDR1B
LDB      DDR2B
STA      DAT03
STB      DAT04
RTS
```

FFF

```
LDA      #$FF
STA      DAT0
LDA      #$01
STA      RW
LDA      #$40
STA      MEM
CLR      DIR1
CLR      DIR2
LBSR    P4BS
LBSR    P3B4A
LBSR    P3AS
RTS
END
```

CAPITULO 5

DISEÑO DEL HARDWARE

La elaboración del hardware implementado en este proyecto, tiene como finalidad comunicar al puerto de salida de la "COCO 3" con la circuitería requerida para la realización de las pruebas de los circuitos integrados, los componentes usados tienen compatibilidad con los de la computadora.

DESCRIPCION DEL FUNCIONAMIENTO DE LOS CI'S

PIA

PERIPHERICAL INTERFACE ADAPTER.

Este dispositivo se encarga de establecer la interfase de señales entre el MPU y un periférico. La PIA se comunica por medio de un bus de datos de 8 bits bidireccionales. Como se mencionó en el capítulo dos, la PIA consta de dos puertos (A y B) de 8 bits cada uno, los cuales, son programables como entradas o como salidas (ver figura 21).

La PIA MC6821 tiene dos partes: A y B. Cada una tiene un registro de datos periférico, un registro de

MC68A21P

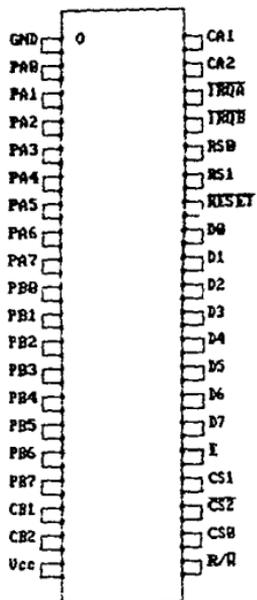


FIGURE 21

dirección de datos y un registro de control. El registro periférico de datos permite la interfase entre la PIA y el mundo exterior a través de 8 bits. El registro de dirección de datos definida por el programador indica si cada línea periférica es utilizada como entrada o como salida.

ENTRADA=0

SALIDA=1

El registro de control es el que permite al MPU el control de operación de las cuatro líneas periféricas de control (CA1, CA2, CB1 y CB2). El bit dos de este registro indica o determina el registro de datos periférico o registro de dirección de datos que ha sido seleccionado (ver figura 22 y 23).

Para tener acceso a la PIA es necesario que las patas de selección estén en los valores de voltaje adecuado, CS0 y CS1 deben tener un voltaje alto, CS2 debe tener un voltaje bajo. RS0 y RS1 están conectadas directamente a las direcciones A0 y A1 del microprocesador, seleccionan uno de los seis registros internos de la PIA.

Como se observa en la figura 21, los pines que

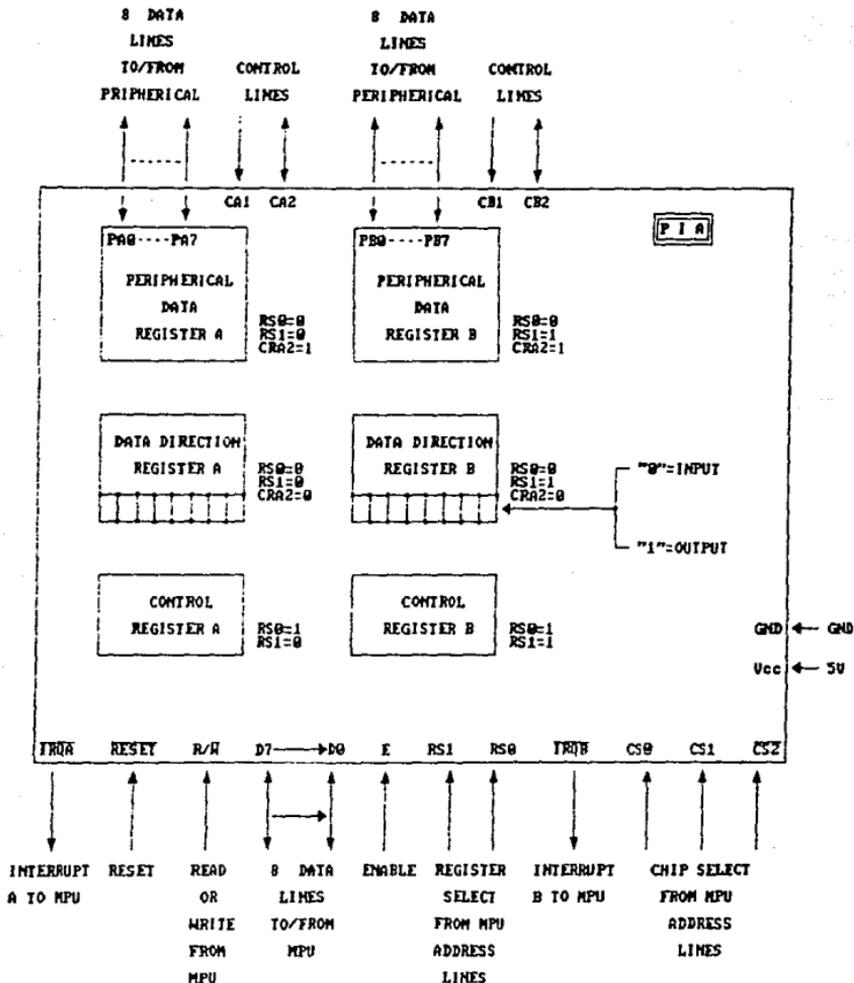


FIGURA 22

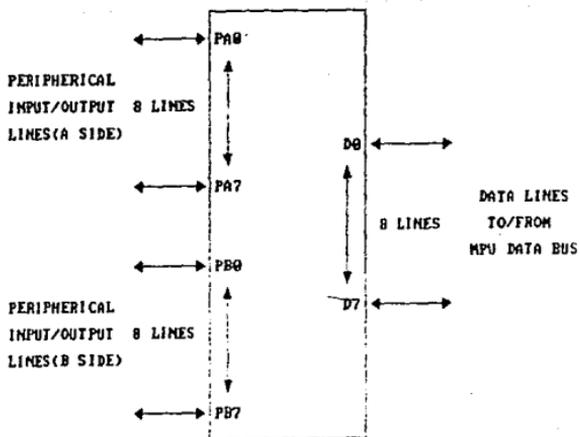


FIGURA 23

constituyen a la FIA son 40, de los cuales se da una breve explicación a continuación:

PA0-PA7 y PB0-PB7 (Puerto A y Puerto B respectivamente).

Estas líneas pueden ser programadas como entradas o como salidas por medio del DDR (Data Direction Register), correspondiendo un "1" lógico si es salida y un "0" lógico si es entrada. Cuando va ser leído por el MPU es necesario programar a la FIA como entrada y utilizar una instrucción de carga (LD), para obtener los datos de la FIA y almacenarlos en memoria. Al programarla como salida los datos del MPU son transferidos a la FIA por medio de una instrucción de almacenamiento (ST).

D0-D7 (líneas de datos)

Se tienen disponibles 8 líneas de datos bidireccionales que permiten hacer la transferencia de datos entre la FIA y el MPU.

El bus de datos de salida de la FIA son dispositivos de tres estados que permanecen en alta impedancia, excepto cuando el MPU permite a la FIA hacer una operación de lectura.

Líneas de Selección.

Estas líneas permiten la selección de una PIA en particular lo cual para que funcione la PIA es necesario que CS0 y CS1 estén en un estado alto ("1" lógico) y CS2 debe estar en un estado bajo ("0" lógico).

ENABLE (E)

El pulso del enable es un periodo de tiempo que es controlado por el MPU para activar la PIA y ésta pueda hacer la operación requerida por el MPU.

RESET

Esta línea permite limpiar todos los registros de la PIA, asignándoles un cero lógico. Normalmente estos registros están en un estado alto.

R/W (Read y Write)

Esta señal es generada por el MPU y controla la dirección de transferencia de datos. Un estado bajo transfiere los datos del MPU a la PIA y un estado alto permite a la PIA hacer la transferencia de datos de la PIA al MPU.

IRQA e IRQB

Estas líneas interrumpen al MPU directa o indirectamente por medio de una rutina de software que secuencialmente lee y prueba. La condición para que se lleve a cabo una interrupción es necesario que el bit 6 y 7 del registro de banderas estén en un estado alto.

CA1 y CB1

Estas líneas son usadas unicamente como entradas a la FIA para interrupción.

CA2 y CB2

Estas líneas pueden ser usadas para programar una interrupción de entrada o salida de un periférico.

DECODIFICADOR

Circuito combinacional que convierte la información binaria de N líneas de entrada a 2 a la N líneas de salida. El circuito sólo elige una de las líneas de salida poniéndola en valor inverso a las demás líneas de salida.

EPRÓM Y RAM

Erasable Programable Read Only Memory y Random Access Memory.

La organización de estas memorias son de 16K :: 8 y 8K x 8 respectivamente. Las cuales son utilizadas para el almacenamiento del software, los nombres de los pines y la tabla de verdad teórica de los posibles circuitos integrados a probar.

LISTA DE COMPONENTES

No. DE C.I.	DESCRIPCION	UBICACION
MC68A21P	PIA	U1, U2, U3 y U4
HM6264	RAM	U5
MC27128	EPROM	U6
MC74LS139	DECODIFICADOR DE 2 A 4 CON SALIDA NEGADA	U7

MC74LS04	INVERSOR	U8
SF0852	PUENTE DE DIODOS A 1 AMPERE	CR1
LM7805	REGULADOR DE VOLTAJE	VR1
	LEDS	CR2 y CR3
	TRANSFORMADOR 127V A 6V 300mA	T1
	MICROSWITCH	SW1, SW2 y SW3.
	RESISTENCIAS 330Ω	R1-R24
	RESISTENCIAS 470Ω	R25 y R26
	CAPACITORES CERAMICOS 1μf A 250V	C1-C8
	CAPACITOR ELECTROLITICO 2200μf A 25V	C9

CAPACITOR ELECTROLITICO C10
4.7 μ f A 50V
CAPACITOR CERAMICO C11-C12
0.05 μ f A 250V

FUNCIONAMIENTO

El diagrama de bloques de este diseño se muestra en la figura 24. De éste diagrama se pueden distinguir cuatro partes importantes:

- 1.- FUENTE DE PODER
- 2.- BLOQUE DE SELECCION (DECODIFICADOR Y PIAS)
- 3.- BLOQUE DE ALMACENAMIENTO
- 4.- BLOQUE DE ZONA DE PRUEBA

FUENTE DE PODER

Se implementó una fuente de poder con la finalidad de no sobrecargar a la computadora; para lo cual, se utilizó un transformador que proporciona un voltaje de 6 volts, ésta señal se manda a un puente de diodos, el que se encarga de rectificar la señal. A la salida del

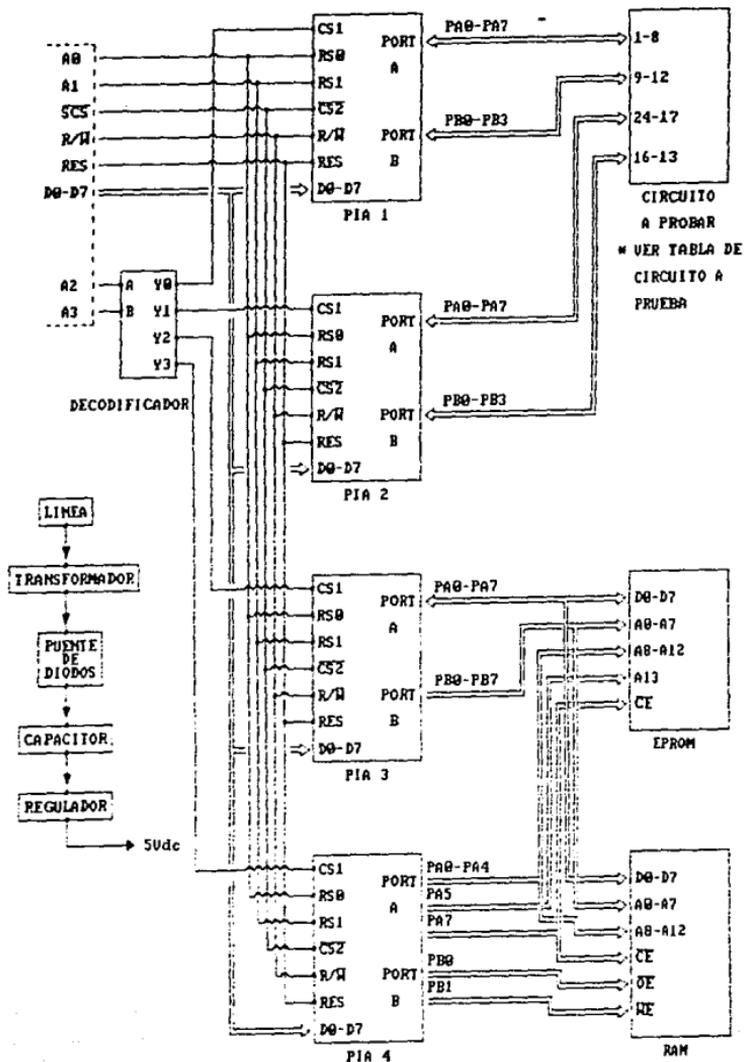


FIGURA 24

puente de diodos se coloca un capacitor con la finalidad de eliminar el voltaje de rizo que se forma obteniendo así 6 volt de DC, como este voltaje no es el adecuado para la circuitería, se puso un regulador de voltaje de manera que se obtengan 5 volts de DC a la salida de este y así conectar directamente todos los circuitos al regulador. Para evitar el ruido y que la circuitería no falle se colocaron capacitores a la entrada y salida del regulador.

BLOQUE DE SELECCION

Está constituido por un decodificador que se encarga de seleccionar una de las PIAs que se tienen disponibles.

La selección se hace por medio de las direcciones A2 y A3 de MPU, ya que van conectadas al decodificador y este hace la selección de una de las salidas.

A3	A2	PIA
0	0	1
0	1	2
1	0	3
1	1	4

La tabla de direcciones se muestra a continuación:

DIRECCION	A3	A2	A1	A0	
FF40	0	0	0	0	
					PUERTO A PIA 1
FF41	0	0	0	1	
FF42	0	0	1	0	
					PUERTO B PIA 1
FF43	0	0	1	1	
FF44	0	1	0	0	
					PUERTO A PIA 2
FF45	0	1	0	1	
FF46	0	1	1	0	
					PUERTO B PIA 2
FF47	0	1	1	1	
FF48	1	0	0	0	
					PUERTO A PIA 3
FF49	1	0	0	1	

FF4A	1	0	1	0	
					PUERTO B PIA 3
FF4B	1	0	1	1	
FF4C	1	1	0	0	
					PUERTO A PIA 4
FF4D	1	1	0	1	
FF4E	1	1	1	0	
					PUERTO B PIA 4
FF4F	1	1	1	1	

NOTA: Las líneas de dirección A0 y A1 están conectadas a las líneas RS0 y RS1 de la PIA, en donde RS1 indica la parte de la PIA que ha sido elegida,

A1=0 PUERTO A

A1=1 PUERTO B

y RS0 indica el registro seleccionado,

A0=RS0=0 CRA=0 o CRB=0 selecciona DDR

A0=RS0=0 CRA=1 o CRB=1 selecciona PDR

si A0=RS0=1 selecciona CR.

Cabe mencionar que 2 PIA's (U1 y U2) son utilizadas para entradas y salidas de información del circuito a

prueba. En tanto que las otras dos PIAS (U3 y U4) se utilizan para la obtención de toda la información teórica del circuito que se esté probando.

La información que se tiene puede estar almacenada en la EPROM o en la RAM, por lo que, es necesario habilitar el bit 6 del Puerto A de la PIA 4 (U4), el que activará alguna de las dos memorias.

BIT 6 = 0	EPROM
BIT 6 = 1	RAM

BLOQUE DE ALMACENAMIENTO

Una vez que ha sido seleccionada la memoria de la que se obtendrá o almacenará información, es necesario habilitar la PIA 3 (U3), la que extraerá o transferirá por medio del puerto A al MPU.

El Puerto B de ésta servirá para saber los primeros 9 bits de la dirección a elegir.

Si se seleccionó la EPROM, se requiere de los 6 primeros bits de la PIA 4 (U4) para saber los bits complementarios de la dirección elegida. Si la seleccionada fue la RAM, se requiere de los 5 primeros bits de la misma para saber el complemento de la dirección.

Es necesario habilitar los bit cero y uno del Puerto B de la misma PIA para activar en la RAM la línea de escritura o de lectura.

BLOQUE DE PRUEBA

Los circuitos que se pueden probar son de 14, 16, 20 y 24 pines por lo que, la distribución de las líneas de los puertos para la obtención y transferencia de información se distribuyó como se indica en la siguiente tabla:

TABLA DE CIRCUITO A PROBAR

PIA 1				
No. DE PATAS	PUERTO A	No. DE PINES	PUERTO B	No. DE PINES
14	PA0-PA6	1 - 7	-----	-----
16	PA0-PA7	1 - 8	-----	-----
20	PA0-PA7	1 - 8	PB0-PB1	9 - 10
24	PA0-PA7	1 - 8	PB0-PB3	9 - 12
PIA 2				
No. DE PATAS	PUERTO A	No. DE PINES	PUERTO B	No. DE PINES
14	PA0-PA6	14 - 8	-----	-----
16	PA0-PA7	16 - 9	-----	-----
20	PA0-PA7	18 - 11	PB0-PB1	20 - 19
24	PA0-PA7	20 - 13	PB0-PB3	24 - 21

Es necesario habilitar los bit cero y uno del Puerto B de la misma PIA para activar en la RAM la línea de escritura o de lectura.

BLOQUE DE PRUEBA

Los circuitos que se pueden probar son de 14, 16, 20 y 24 pines por lo que, la distribución de las líneas de los puertos para la obtención y transferencia de información se distribuyó como se indica en la siguiente tabla:

TABLA DE CIRCUITO A PROBAR

PIA 1

No. DE FATAS	PUERTO A	No. DE PINES	PUERTO B	No. DE PINES
14	FA0-PA6	1 - 7	-----	-----
16	FA0-PA7	1 - 8	-----	-----
20	FA0-PA7	1 - 8	PB0-PB1	9 - 10
24	FA0-PA7	1 - 8	PB0-PB3	9 - 12

PIA 2

No. DE FATAS	PUERTO A	No. DE PINES	PUERTO B	No. DE PINES
14	FA0-PA6	14 - 8	-----	-----
16	FA0-PA7	16 - 9	-----	-----
20	FA0-PA7	18 - 11	PB0-PB1	20 - 19
24	FA0-PA7	20 - 13	PB0-PB3	24 - 21

La PIA U1 se utiliza para los 7, 8, 10 o 12 primeros pines y la PIA 2 para los restantes de acuerdo al número de pines del circuito integrado a probar.

Cuando se tienen circuitos de 14 o 16 pines sólo se activa el Puerto A de las PIAS 1 y 2; y cuando se tienen circuitos de 20 o 24 pines se activan tanto el Puerto A como el Puerto B de ambas PIAS.

En caso de probar un circuito de OFEN COLLECTOR se tiene disponible una serie de resistencias de 330 Ω conectadas a Vcc y a cada una de las patas de la base del C.I. que se va a probar, claro que solo se activan por medio de un microswitch, por lo que, sólo se deben activar las resistencias necesarias para probar el C.I..

NOTA: Para evitar algun daño tanto a la circuitería del diseño como al mismo C.I. a prueba, es de suma importancia colocar correctamente el C.I. a prueba, por lo que, por medio de un led rojo se indica la pata uno del socket.

Una precaución adicional para evitar que el ruido haga que funcionen mal los circuitos integrados es colocar un capacitor de 1 μ f a cada circuito entre Vcc y tierra.

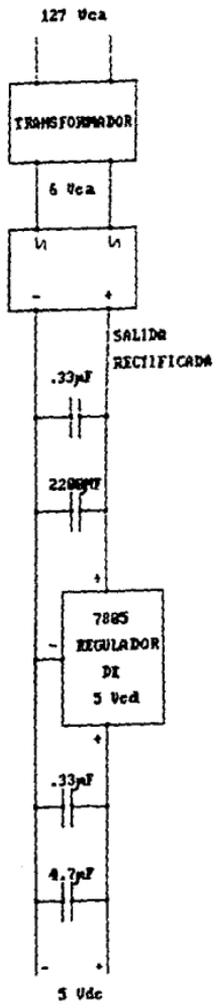


FIGURA 25

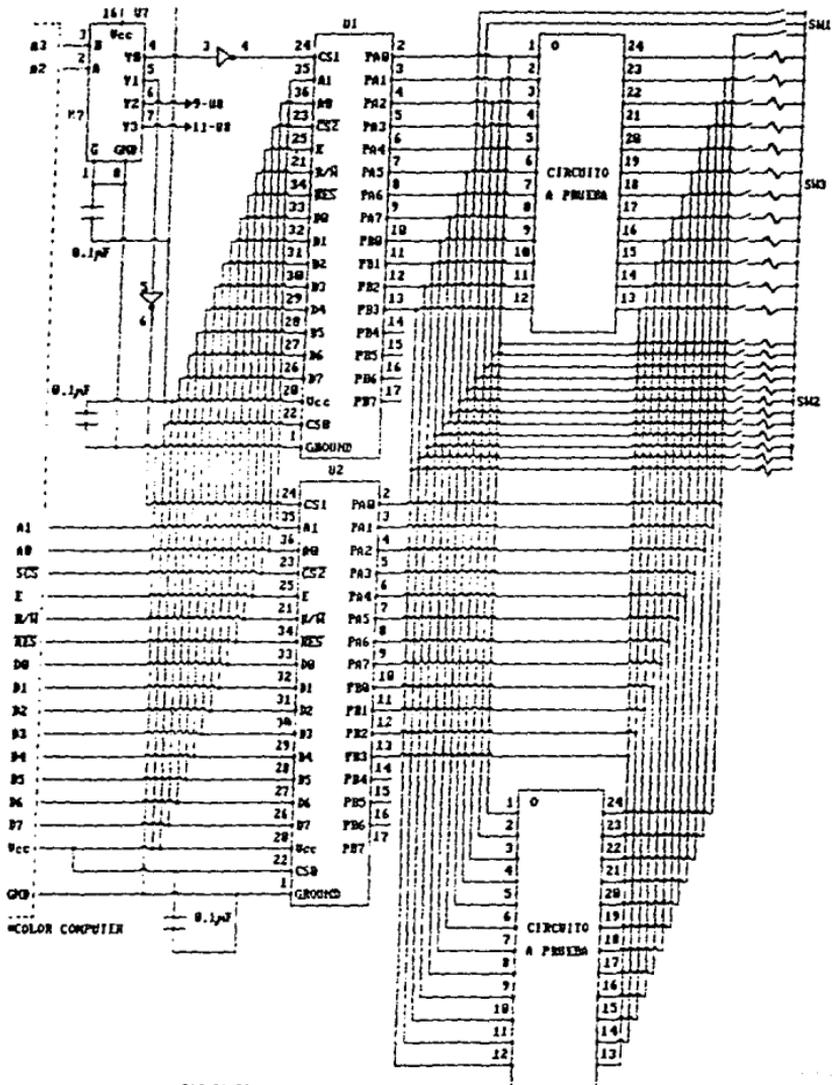


FIGURA 26

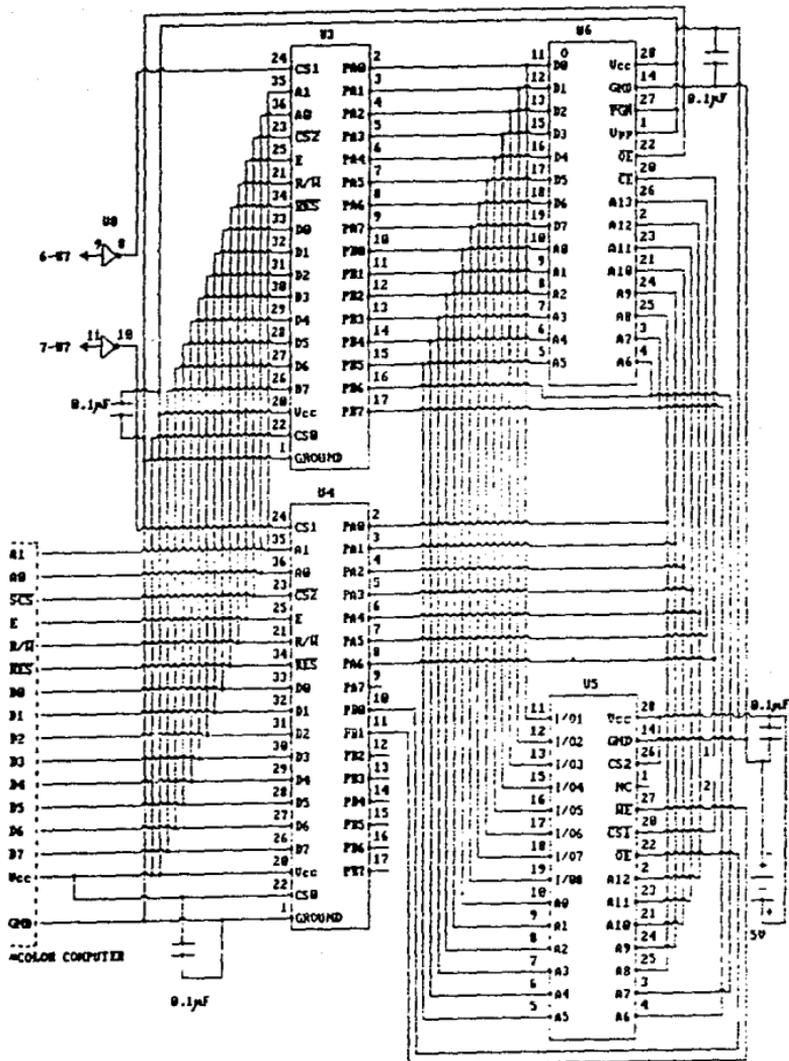


FIGURA 27

CONCLUSIONES

Los objetivos de esta tesis se llevaron a cabo con gran satisfacción a pesar de la poca información existente sobre el manejo de la memoria, así como, el de algunas instrucciones tanto de lenguaje Ensamblador como de algunas especificaciones de la computadora COCO 3.

Los problemas encontrados en cuanto al manejo de la memoria fueron ocasionados por el uso de programas realizados en BASIC y en Ensamblador, lo que originó la necesidad de proteger ciertas localidades de memoria, de forma que a la hora de correr el programa de Basic, éste no invada la zona elegida para el Ensamblador y el Stack.

El interés de conocer el microprocesador 6809 fue el principal motivo de utilizar la COCO 3, aun cuando esta sea conocida como una computadora de uso casero, unida a la facilidad de adquirir una computadora de este tipo, consiguiendo así poder usar el paquete sin necesidad de hacer una fuerte inversión.

La estructura del programa se desarrolló lo más modular posible, además, para las tres actividades importantes se tiene una estructura de árbol necesitando

almacenar varios apuntadores en el stack. Al irse introduciendo a lo largo del programa, se van almacenando varios apuntadores ocasionados por llamadas a subrutinas, de tal manera que el stack interno va perdiendo los primeros apuntadores conforme se van llamando a las subrutinas. Ocasionando que al ir retornando a las primeras llamadas no encuentra los apuntadores correctos, provocando que el Program Counter se vaya a localidades no correspondientes. Lo anterior provoca a la computadora el bloqueo del sistema.

La solución a éste problema fue el uso de otras instrucciones que no tuvieran que ocupar localidades del stack.

Las FIAS tienen 3 entradas para permitir habilitarlas, una de ellas se conectó directamente a Vcc, otra a la salida de un decodificador, lo que hizo pensar por un momento que se necesitaba para la tercer señal de un arreglo de compuertas, evitando así, que la FIA se habilitara con cualquier dirección que coincidiera con las entradas del decodificador.

Al analizar más a fondo las salidas del slot se observó que había una señal que se habilitaba unicamente desde la dirección FF00 hasta la FFFF, correspondiente a

la zona de Ent/Sal de la computadora (Ver mapa de memoria (Fig.14d), lo que nos llevo a tomar la decisión de ocupar esta señal, conectándola al $\overline{CS2}$ de la PIA y así ahorrarse el arreglo de compuertas evitando un incremento en costo y en tamaño.

En el hardware se encontró un problema: la PIA no alcanza a polarizar el circuito integrado a probar, esto es debido a que la corriente que maneja la PIA no es suficiente para poder polarizar un CI. El problema se localizó al hacer varias mediciones y descartar posibilidades llegando hasta ésta falla, la que se solucionó de la siguiente manera: primeramente se observó en que patas era la polarización de los CI's de 14, 16, 20 y 24, dichas patas fueron: en los de 24 la pata 24, en los de 20 la pata 20, en los de 16 las patas 16 y 5 y en los de 14 las patas 4, 5 y 14; tomando esto en cuenta se colocaron tres microswitch conectando las patas 4, 5 y la Última directamente a Vcc y a la base del CI a probar, para así elegir solamente una de las tres patas de polarización por medio de uno de ellos, dependiendo del CI que se le va a hacer la prueba.

MANUAL DE USUARIO

El sistema esta diseñado a base de MENUS, permitiendo al usuario interactuar con este, logrando introducirse al nivel que desee, dependiendo de la opción elegida.

Recomendaciones al usuario

Es recomendable para no dañar el sistema, que el usuario tome las siguientes precauciones:

- 1.- Asegurarse que la computadora esté apagada antes de colocar el módulo de prueba.
- 2.- Insertar el módulo de prueba.
- 3.- Encender la computadora.
- 4.- Cargar el programa de BASIC.
- 5.- Correr el programa.
- 6.- Colocar el circuito a prueba hasta el momento en que se ponga el número del circuito (la computadora indica ese momento).

El sistema cuenta con tres actividades principales que son:

1.- La prueba de un circuito integrado.

Al elegir la opción de prueba <P> la computadora pregunta el número de circuito integrado a probar, una vez proporcionado el número de éste, es preciso que el usuario introduzca el C.I. en la base correspondiente.

NOTA: En el módulo de prueba se pone un led rojo indicando que corresponde al pin # 1 del C.I..

Se sugiere al usuario verificar la posición del C.I., antes de continuar la prueba, para evitar que el sistema y/o el C.I. se dañen.

El ejemplo 1 muestra los pasos a seguir para probar un circuito integrado.

2.- Consultar la lista de circuitos integrados.

En esta opción <L> el usuario consulta los circuitos integrados almacenados hasta ese momento. El objetivo de esta lista es saber si el circuito integrado que se quiera probar está ya almacenado, si esto es afirmativo, se continua con la prueba del circuito; de lo contrario primero se tiene que dar de alta el circuito, el que queda almacenado en la RAM, posteriormente se sigue con la prueba de éste (ver ejemplo 2).

3.- Dar de alta un circuito integrado.

Cuando se va a dar de alta un circuito integrado, es necesario tener a la mano los siguientes datos del mismo:

- I.- Número de circuito integrado.
- II.- Número de pines.
- III.- Número de circuitos internos.
- IV.- Número de entradas.
- V.- Número de salidas.
- VI.- Nombre de los pines.
- VII.- Tabla de verdad.

La computadora por medio de menús ayuda al usuario a dar de alta el C.I. (ver ejemplo 3).

Después que se dió de alta el C.I., el siguiente paso a seguir es hacer la prueba de éste.

NOTA: El C.I. queda almacenado y pasa a formar parte de la lista de C.I. disponibles.

4.- Fin de sesión.

Con esta opción <5> nos regresamos al sistema presentando el OK, el que nos dice que la computadora está habilitada para trabajar en el lenguaje de BASIC.

EJEMPLO 1:

El circuito a probar es un 7408 (compuertas AND).

a)

```

                MENU
    <P> PRUEBA DE C.I.
    <L> LISTA DE CI DISPONIBLES
    <A> ALTA DE C.I.
    <S> FIN DE SESION
                OPCION? P

```

b)

```

                NUMERO DE CI? 7408

```

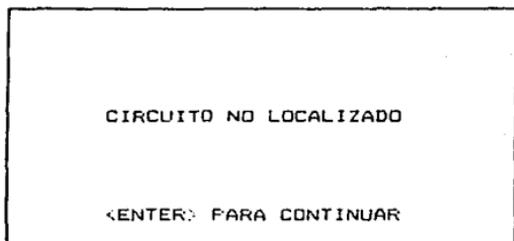
c)

```

                CIRCUITO LOCALIZADO

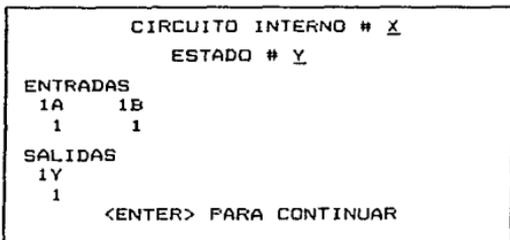
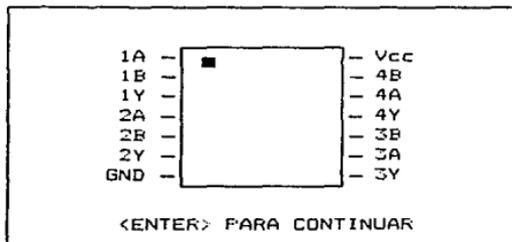
```

NOTA: El circuito es buscado en EPROM y RAM en este caso es localizado, mostrandose la pantalla anterior, de lo contrario se desplegará la siguiente:



regresandose así al MENU principal.

d)



donde: X indica el número de circuito interno

Y indica el número de estado

Una vez que es oprimido <ENTER> será desplegado el número del siguiente estado con sus respectivos valores, en caso de no haber error en el análisis de los valores reales obtenidos.

Si se detectó algún error se mostrará la siguiente pantalla acompañado de un sonido.

```
CIRCUITO INTERNO # X
ESTADO # Y ERROR

ENTRADAS
1A 1B
1 0

SALIDAS
1Y
0

<ENTER> PARA CONTINUAR
```

Esta pantalla muestra al usuario la ubicación de la falla (circuito interno y estado).

Cuando ocurre un error la prueba de ese circuito interno es cancelada, continuando con el siguiente circuito interno si es que existe.

Al terminar la prueba del circuito con éxito o con errores el sistema regresa al menú principal.

NOTA: Los valores de la tabla de verdad que son mostradas en la pantalla son los teóricos.

EJEMPLO 2:

a)

MENU
<P> PRUEBA DE C.I.
<L> LISTA DE CI DISPONIBLES
<A> ALTA DE C.I.
<S> FIN DE SESION
OPCION? L

b)

CIRCUITOS DISPONIBLES
CI EN EPROM
7405 7486
7408 74139
7427 74151
7432 74244
7474 74390
<ENTER> PARA CONTINUAR

Al oprimir <ENTER> se muestra la siguiente pantalla.

CIRCUITOS DISPONIBLES
CI EN RAM
7400 7410
<ENTER> PARA CONTINUAR

En este ejemplo fueron dados de alta los circuitos 7400 y 7410. La lista será nula si no se han introducido circuitos y se ira incrementando de acuerdo a la actividad del usuario. Posteriormente se regresará al MENU principal.

EJEMPLO 3

a)

MENU
<P> PRUEBA DE C.I.
<L> LISTA DE CI DISPONIBLES
<A> ALTA DE C.I.
<S> FIN DE SESION
OPCION? A

b)

ES EL PRIMER CIRCUITO
<S/N>?

Esta pregunta da la opción de borrar toda la información de la memoria RAM, si la respuesta es S, debido a la acción a tomar, ocasionada con esta

respuesta, la computadora despliega la siguiente pregunta para confirmar y/o rectificar dicha respuesta.

ESTAS SEGURO DE BORRAR
CUALQUIER CIRCUITO QUE
ESTE EN RAM
<S/N>?

MEMORIA LIBRE EN RAM:
XXXX BYTES

<ENTER> PARA CONTINUAR

SI INTRODUCES UN CIRCUITO
PRESENTADO EN LA LISTA ESTE
SERA IGNORADO

<ENTER PARA CONTINUAR>

c)

NUMERO DE C.I.?

NUMERO DE PATAS DEL C.I.
(14, 16, 20, 24)?

d)

NUMERO DE ENTRADAS TOTALES?

NUMERO DE SALIDAS TOTALES?

Las respuestas a las preguntas anteriores son validadas, en caso de que exista alguna incongruencia se mostrará alguna de las siguientes pantallas.

EXCESO DE NUM. DE PATAS

NO INCLUIR PATAS
DE POLARIZACION

<ENTER> PARA CONTINUAR

NUM. DE PATAS INCOMPLETO

<ENTER> PARA CONTINUAR

Regresando ambas a d).

NUM. DE CI INTERNOS?

e)

INDICA LOS NOMBRES
DE LAS PATAS

<ENTER> PARA CONTINUAR

f)

PATA # N

<ENTER> PARA CONTINUAR

Es recomendable fijarse en el número de pata N, que es mostrado ya que la secuencia no es ascendente.

9)

<p style="text-align: center;">DESCRIPCION</p> <p><1> PRECEDIDOS Y/O SEGUIDOS DE LETRA O NUMERO</p> <p><2> NOMBRES CORTOS</p> <p><3> NOMBRES COMPUESTOS POR DOS PALABRAS</p> <p style="text-align: center;">OPCION?</p>

La opción es validada. En caso de existir error se muestra un letrero de OPCION INVALIDA.

Si la opción elegida fue <1> se tendrán los siguientes menus.

<p style="text-align: center;">POLARIDAD</p> <p><1> POSITIVO</p> <p><2> NEGATIVO</p> <p style="text-align: center;">OPCION?</p>

<p style="text-align: center;">CARACTER ANTECEDENTE?</p>
--

CARACTER SUCESOR?

Caracter antecesor se refiere a la letra <A-H> o número <1-8> que va antes del nombre.

Ejemplo:

1Y	el antecesor es 1
2RXT/CEXT	el antecesor es 2

Caracter sucesor se refiere a la letra <A-H> o número <1-8> que va a continuación del nombre.

Ejemplo:

1Y	no tiene caracter sucesor
2WA	caracter sucesor A

TIPO DE NOMBRE

- <1> NOMBRE CORTO
- <2> NOMBRE DE LETRA

OPCION:

Eligiendo opción 1

NOMBRES CORTOS	
<1> CN	
<2> RD	
<3> REXT/DEXT	
<4> CLEAR	
<5> CLOCK	
<6> CEXT	
<7> CX1	
<8> CX2	
<9> PRESET	OPCION?

Al haber elegido la opción de nombres cortos es cancelado automáticamente el carácter sucesor en caso de existir.

Eligiendo opción 2

LETRAS	
<1> Y	<8> G
<2> Q	<9> A
<3> W	<10> B
<4> S	<11> C
<5> K	<12> D
<6> J	<13> E
<7> H	<14> F
	OPCION?

Si se elige la opción 2 de descripción de nombres se muestra la siguiente pantalla:

NOMBRES CORTOS	
<1> DIR	<7> WRITE
<2> NC	<8> STROBE
<3> NU	<9> CK INH
<4> Vcc	<10> STR Y1
<5> GND	<11> STR YB
<6> READ	
	OPCION?

En caso de ser elegida la opción 4 o 5 aparece la siguiente pantalla.

ES ALTERNO <S/N>?

Si se elige la opción 3 de descripción de nombres se tiene la siguiente pantalla:

NOMBRES DOBLES

<1> ENABLE	<9> -G
<2> PLL INPUT	<10> SHIFT
<3> LATCH	<11> LOAD
<4> OUTPUT	<12> RIGHT
<5> CONTROL	<13> LEFT
<6> FREQUENCY	<14> SERIAL
<7> SELECT	<15> INPUT
<8> RANGE	

OPCION 1?
OPCION 2?

El nombre de una pata puede estar compuesto por la concatenación de dos opciones de este menú. En caso de no ser así en la OPCION 2, se teclaea simplemente ENTER. No es válido teclrear en la OPCION 1 ENTER.

NOMBRE OBTENIDO:

XXXXX

CORRECTO <S/N>?

Esta pregunta permite verificar si el nombre de la pata fué correcto, en caso contrario, se regresa al inciso g.

Cuando se termina de dar de alta las patas del C.I. se despliega en pantalla el dibujo del circuito integrado.

El siguiente paso a seguir es dar de alta las patas que son entradas y las que son salidas.

INDICA ENTRADAS Y SALIDAS

<ENTER> PARA CONTINUAR

ENTRADA N

<ENTER> PARA CONTINUAR

Se realiza el procedimiento indicado en el inciso g).

SALIDA N

<ENTER> PARA CONTINUAR

Se realiza el procedimiento indicado en el inciso g).

A continuación se proseguirá a dar la tabla de verdad del circuito integrado.

INTRODUCE TABLA DE
VERDAD POR RENGLONES

?1
?0
?0
?1
?1
?0

EXISTEN MAS ESTADOS <S/N>

Los estados válidos en la tabla de verdad son
unos y ceros.

↑ = 1

↓ = 0

┐ = 1

┌ = 0

Con esta información se concluye el proceso de altas
regresando al MENU principal.

BIBLIOGRAFIA

- + BARDEN, WILLIAM
TRS-80 COLOR COMPUTER ASSEMBLY LANGUAGE PROGRAMMING
TANDY CORPORATION, 1983

- + BISHOP, RON
BASIC MICROPROCESSORS AND THE 6800
MOTOROLA INC., 1984

- + HAYES, JOHN P.
DISEÑO DE SISTEMAS DIGITALES Y MICROPROCESADORES
Mc GRAW HILL, 1984

- + LEVENTHAL, LANCE A.
6809 ASSEMBLY LANGUAGE PROGRAMMING
Mc GRAW HILL, 1981

- + MORRIS MANO, M.
LOGICA DIGITAL Y DISEÑO DE COMPUTADORES
PRENTICE HALL, 1985

- + ZAKS, RODNAY AND LABIAK, WILLIAM
PROGRAMMING THE 6809
MOTOROLA INC., 1982

+MOTOROLA INC.

- MEK-4802D3 MICROCOMPUTER UNIT, 1977
- MOTOROLA MICROPROCESSORS, 1983
- PROGRAMMING THE 4800 MICROPROCESORS, 1977

+TANDY CORPORATION

- GETTING STARTED WITH EXTENDED COLOR BASIC, 1984
- INTRODUCING YOUR COLOR COMPUTER 3, 1984
- SERVICE MANUAL FOR THE COLOR COMPUTER 3, 1983

+TEXAS INSTRUMENTS INCORPORATED

- MOS MEMORY DATA BOOK, 1985
- THE TTL DATA BOOK, 1981